

بسمه تعالی



زبان ماشین و اسمنبلی

علی چوداری خسروشاهی

Akhosroshahi@iaut.ac.ir

دانشگاه آزاد اسلامی

مرجع

IBM PC Assembly Language and Programing

برنامه نویسی و زبان اسembلی کامپیوترهای شخصی

Peter Abel: نویسنده

فصل اول

مبانی اعداد

مبانی اعداد

- در زبانهای سطح بالا نگران اینکه داده ها در کامپیوتر چگونه نمایش داده میشوند نیستیم ولی در زبان های اسembلی با استی بفکر چگونگی ذخیره داده باشیم و اغلب با کار تبدیل داده ها از یک نوع به نوع دیگر مواجه می باشیم.
- یک عدد در مبنای M از ارقام $M-1, \dots, 0, 1$ تشکیل می شود.
- حافظه های کامپیوتر فقط می توانند ارقام 0 یا 1 را در خود ذخیره نماید که به آنها بیت گفته میشود. در سیستم دو دوئی اعداد از بیت ها تشکیل شده اند.
- از جمله پر کاربرد ترین مبناهای عددی عبارتند از 2، 8، 10 و 16

مبنای	ارقام تشکیل دهنده
2 (binary)	0, 1
8 (Octet)	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7
10 (Decimal)	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9
16 (Hexadecimal)	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F

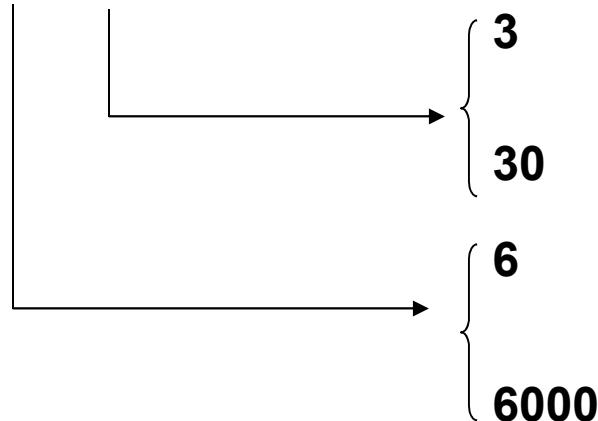
مقایسه اعداد در چهار مبنای

Hexadecimal	Octal	Binary	Decimal
0	00	0000	00
1	01	0001	01
2	02	0010	02
3	03	0011	03
4	04	0100	04
5	05	0101	05
6	06	0110	06
7	07	0111	07
8	10	1000	08
9	11	1001	09
A	12	1010	10
B	13	1011	11
C	14	1100	12
D	15	1101	13
E	16	1110	14
F	17	1111	15

ارزش ارقام

- در زمان قرار گرفتن در یک عدد، هر رقم دارای دو ارزش متفاوت است

6539



- ارزش مطلق
- ارزش مکانی

- ارزش مکانی هر رقم برابر است با :
- ارزش مطلق ضرب در مبنا به توان شماره مکان
- که شماره مکان از سمت راست ترین رقم و با مکان صفر شروع میشود

ارزش ارقام

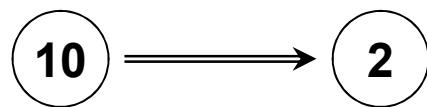
■ مثال: ارزش مکانی رقم ۲ را مشخص کنید ?

$$(627)_8$$
$$2 \times 8^1 = 16$$

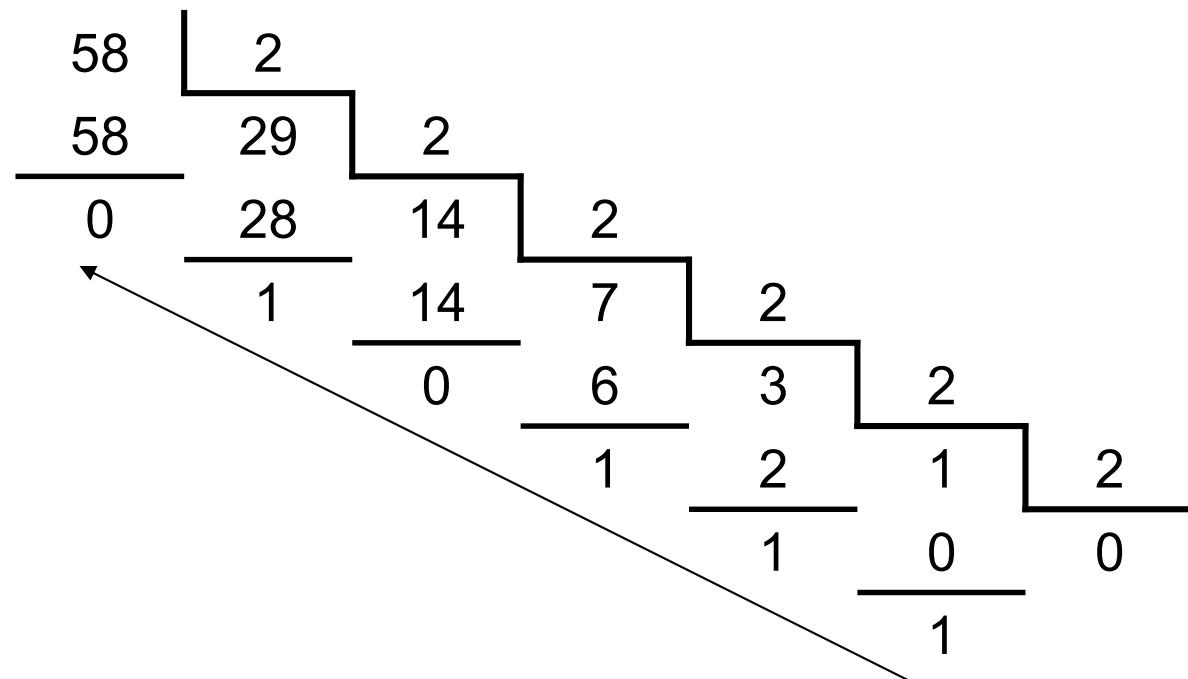
■ ارزش مکانی هر کدام از ارقام عدد زیر را بدست آورید :

$$(A2C)_{16}$$
$$12 \times 16^0 = 12$$
$$2 \times 16^1 = 32$$
$$10 \times 16^2 = 2560$$

تبديل مبنای ۱۰ به ۲



روش ۱: تقسیمات متوالی بر ۲ ■



$$(58)_{10} = (111010)_2$$

تبدیل مبنای ۱۰ به ۲

$$\begin{array}{r}
 58 \\
 -32 \\
 \hline
 26 \\
 -16 \\
 \hline
 10 \\
 -8 \\
 \hline
 2 \\
 -2 \\
 \hline
 0
 \end{array}$$

32 16 8 4 2 1
 1 1 1 0 1 0

$$(58)_{10} = (111010)_2$$

- روش دوم:
- بزرگترین توان ۲ کوچکتر مساوی عدد را پیدا کرده و از آن کم می کنیم.
- توان های ۲ عبارتند از: ۱، ۲، ۴، ۸، ۱۶، ...، ۳۲
- این کار را تا زمانی که به صفر بررسیم ادامه خواهیم داد.
- بترتیب زیر توانهای ۲ استفاده شده ۱ و استفاده نشده ۰ قرار خواهیم داد.

در مثال فوق از عدد ۵۸ توانهای دوی ۲، ۴ و ۸ کم شده است پس زیر آنها ۱ و چون ۱ و ۴ استفاده نشده است ۰ قرار می دهیم.

تبدیل اعداد اعشاری مبنای ۱۰ به مبنای ۲

- اعداد را به دو قسمت صحیح و کسری تقسیم می کنیم و هر قسمت را جداگانه تبدیل می کنیم
- تبدیل قسمت صحیح به مبنای ۲.
- با تقسیمات متوالی بر ۲ و گرد آوری باقیمانده ها به عنوان رقم های مبنای ۲.
- تبدیل قسمت کسری به مبنای ۲.
- با ضرب متوالی در ۲ و گرد آوری اعداد صحیح تولید شده به عنوان رقم های مبنای جدید ۲.

تبدیل اعداد اعشاری مبنای ۱۰ به مبنای ۲

مثال: عدد 41.6875 در مبنای ۱۰ می‌باشد. آنرا به مبنای ۲ تبدیل کنید. ■

حل: ابتدا قسمت اعشار را از صحیح جدا کرده عمل تبدیل را برای هر یک جداگانه انجام می‌دهیم. ■

$$= 41 \text{ صحیح}$$

41	
20	1
10	0
5	0
2	1
1	0
0	1

$$= 0.6875 \text{ اعشار}$$

$$\begin{array}{r} 0.6875 \\ \times 2 \\ \hline 1.3750 \\ \times 2 \\ \hline 0.7500 \\ \times 2 \\ \hline 1.5000 \\ \times 2 \\ \hline 1.0000 \end{array}$$

$$(41)_{10} = (101001)_2$$

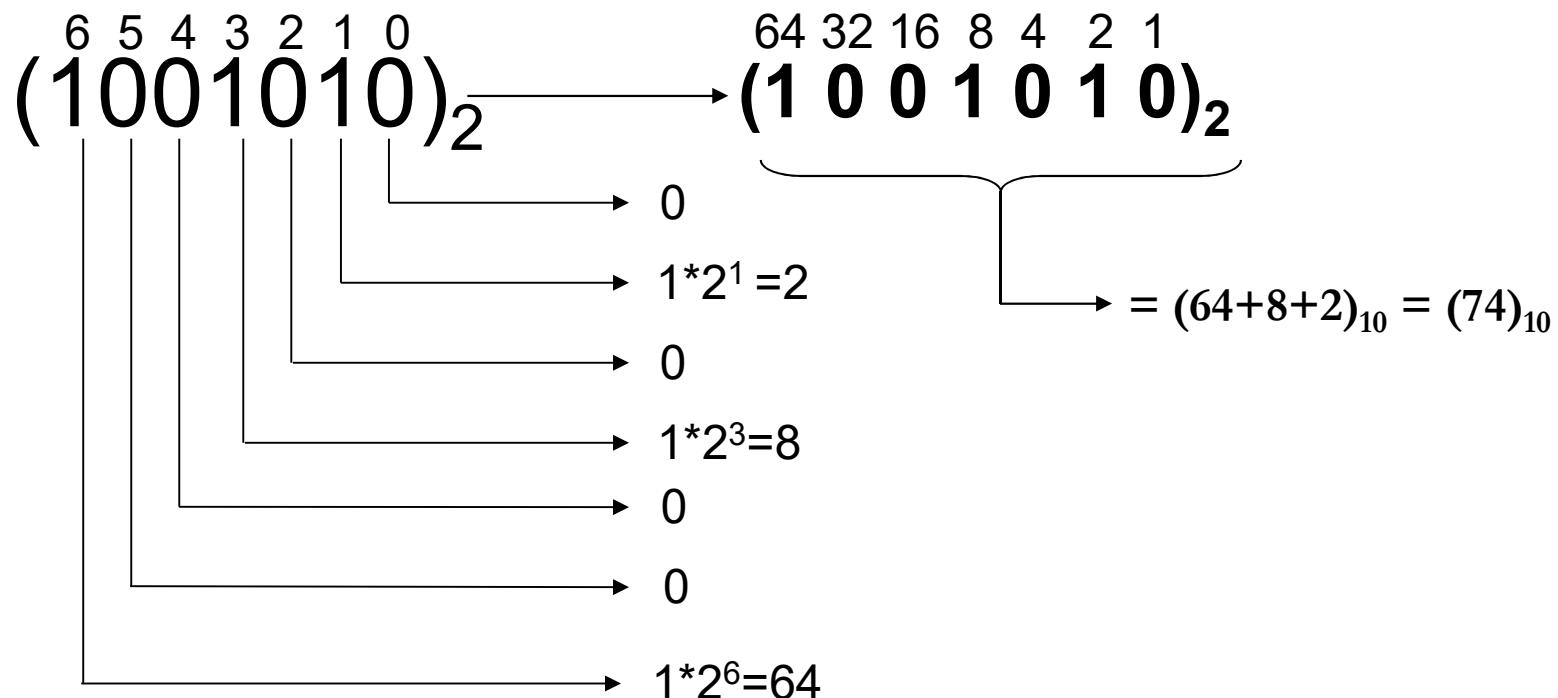
$$(0.6875)_{10} = (0.1011)_2$$

$$(41.6875)_{10} = (101001.1011)_2$$

تبدیل مبنای ۲ به ۱۰

10 ← 2

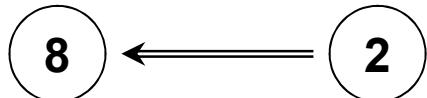
■ محاسبه مجموع ارزش مکانی ارقام عدد



$$\begin{pmatrix} 128 & 64 & 32 & 16 & 8 & 4 & 2 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}_{10}$$

$$(128 + 64 + 8 + 2 + 1)_{10} = (203)_{10}$$

تبدیل مبنای ۲ به ۸

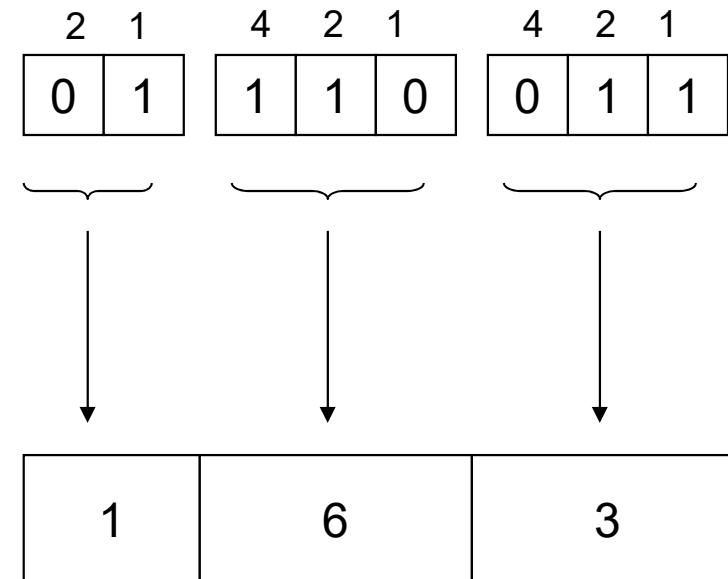


- کل ارقام عدد را با شروع از سمت راست ترین عدد به گروه های ۳ رقمی تقسیم می کنیم.
- اگر سمت چپ ترین گروه کمتر از سه تا شد می توان به تعدد مورد نیاز به سمت چپ آن صفر اضافه کرد.
- بترتیب معادل هر گروه را در مبنای ۸ می نویسیم.
- مثال: عدد 101000110_2 را به مبنای ۸ تبدیل کنید؟

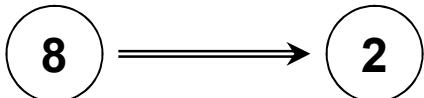
$$\left(\underbrace{101}_5, \underbrace{000}_0, \underbrace{110}_6 \right)_2 = (506)_8$$

تبدیل مبنای ۲ به ۸

■ مثال: عدد $(01110011)_2$ را به مبنای ۸ تبدیل کنید



تبدیل مبنای ۸ به ۲

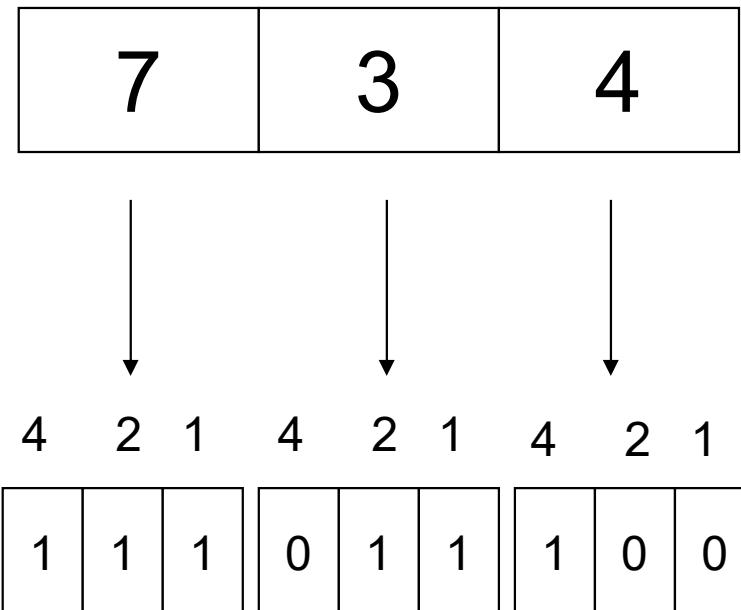


- معدل هر یک از ارقام را در مبنای ۲ و در میدان ۳ رقمنی می نویسیم.
- اگر طول عدد کمتر از ۳ باشد به تعداد مورد نیاز صفر در سمت چپ اضافه می کنیم
- گروه ها را بترتیب کنار هم قرار می دهیم.
- مثال : عدد $(517)_8$ را به مبنای ۲ تبدیل کنید؟

$$(5 \underline{1} \underline{7})_8 = (101001111)_2$$

تبدیل مبنای ۸ به ۲

■ مثال: عدد $(734)_8$ را به مبنای ۲ تبدیل نمایید ■



تبدیل مبنای ۲ به ۱۶

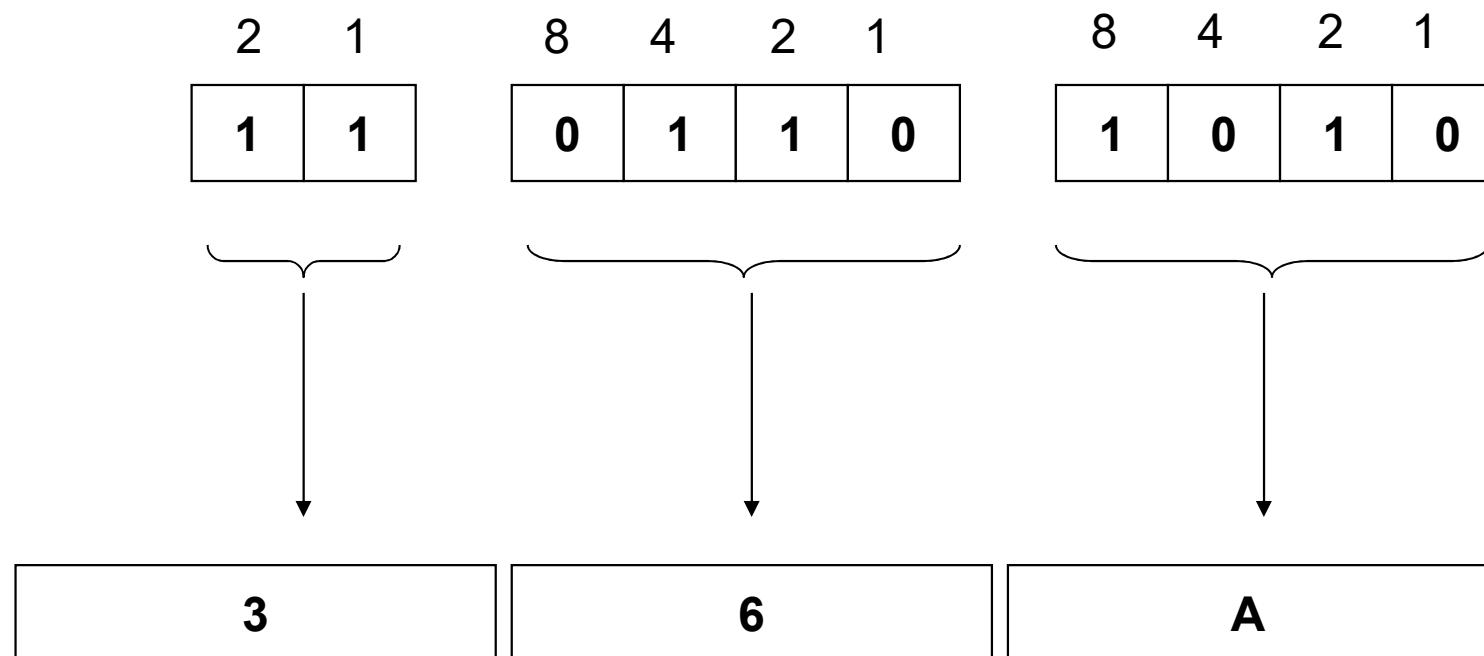
16 ← 2

- کل ارقام عدد را با شروع از سمت راست ترین عدد به گروه های ۴ رقمی تقسیم می کنیم.
- اگر سمت چپ ترین گروه کمتر از چهار تا شد می توان به تعدد مورد نیاز به سمت چپ آن صفر اضافه کرد.
- بترتیب معادل هر گروه را در مبنای ۱۶ می نویسیم.
- مثال : عدد $(101001110)_2$ را به مبنای ۱۶ تبدیل کنید؟

$$\left(\underbrace{0001}_1 \underbrace{0100}_4 \underbrace{1110}_E \right)_2 = (14E)_{16}$$

تبدیل مبنای ۲ به ۱۶

عدد $(11011010)_2$ را به مبنای ۱۶ تبدیل کنید : ■



تبدیل مبنای ۱۶ به ۲

16

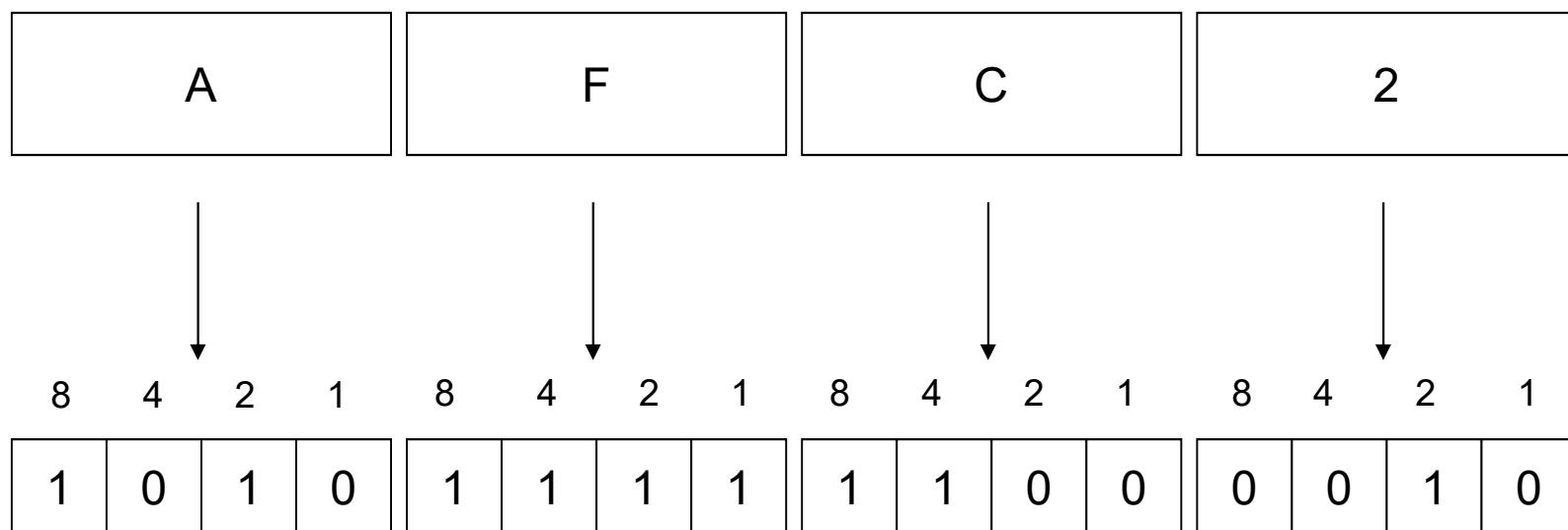
2

- معدل هر یک از ارقام را در مبنای ۲ و در میدان ۴ رقمنی می نویسیم.
- اگر طول عدد کمتر از ۴ باشد به تعداد مورد نیاز صفر در سمت چپ اضافه می کنیم
- گروه ها را بترتیب کنار هم قرار می دهیم.
- مثال : عدد $(2A5)_{16}$ را به مبنای ۲ تبدیل کنید؟

$$\left(\begin{array}{c} 2 \\ A \\ 5 \\ \hline 001010100101 \end{array} \right)_{16} = (001010100101)_2$$

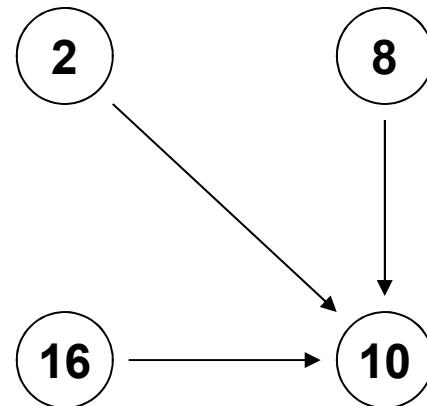
تبديل مبني ۱۶ به ۲

■ مثال: عدد $(AFC2)_{16}$ را به مبني ۲ تبدل نمایید :



تبدیل همه مبنایها به مبنای ۱۰

■ محاسبه مجموع ارزش مکانی ارقام عدد



■ مثال: عدد $(A2C)_{16}$ را به مبنای ۱۰ تبدیل کنید؟

$$(A2C)_{16} = 12 + 32 + 2560 = (2604)_{10}$$

سایر تبدیلات

■ برخی دیگر از تبدیلات و راه حل آنها.

تبدیل (مبنای)	راه حل
۸	تبدیل ۱۰ به ۲ سپس ۲ به ۸
۸	تبدیل ۸ به ۲ سپس ۲ به ۱۰
۱۰	تبدیل ۱۰ به ۲ سپس ۲ به ۱۶
۱۰	تبدیل ۱۶ به ۲ سپس ۲ به ۱۰
۱۶	تبدیل ۱۶ به ۲ سپس ۲ به ۸
۸	تبدیل ۸ به ۲ سپس ۲ به ۱۶

سایر تبدیلات

■ مثال: عدد $(AC2)_{16}$ را به مبنای ۸ تبدیل نمایید

حل) ابتدا عدد را به مبنای ۲ می برمیم

$$(AC2)_{16} = (1010,1100,0010)_2$$

سپس تبدیل به ۸ را انجام میدهیم

$$= (101,011,000,010)_2 = (5302)_8$$

مکمل اعداد

- دو نوع مکمل برای هر عدد در مبنای R وجود دارد:
 - مکمل R
 - مکمل $R-1$
- در مکمل $R-1$ از هر رقم مقدار $(R-1)$ را کسر می‌کنیم.
- مکمل ۹ عدد $۸۳۵_{۱,0}$ برابر است با $۱۶۴_{۱,0}$.
- مکمل ۰ عدد $۱۰۱_{۰,۲}$ برابر است با $۰۱۰_{۰,۲}$.
- برای یافتن مکمل R یک عدد ابتدا مکمل $R-1$ آن عدد را محاسبه کرده سپس مقدار ارا با آن جمع می‌کنیم.
 - مکمل ۰ عدد $۸۳۵_{۱,0}$ برابر است با $۱۶۵_{۱,0} = ۱۶۴_{۱,0} + ۱$.
 - مکمل ۲ عدد $۱۰۱_{۰,۲}$ برابر است با $۰۱۱_{۰,۲} = ۰۱۰_{۰,۲} + ۱$.

۲ مکمل

■ تمام ارقام را نقیض کرده (۰ را به ۱ و ۱ را به ۰ تبدیل می کنیم) و با یک جمع می کنیم.

1	0	0	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

نقیض

0	1	1	0	1	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

$$+ \quad 1$$

0	1	1	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

۲ مکمل

روش سریع

- .1 از سمت راست شروع کنید و هر بیت را به خروجی منتقل نمایید تا زمانی که به اولین یک بررسید
- .2 اولین یک را نیز به خروجی منتقل کنید
- .3 بقیه بیت‌ها را به صورت نقیض در خروجی بنویسید

1	0	0	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

0	1	1	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

نقیض

بدون تغییر

نکات مهم

- مکمل دو در مبنای دو معادل به قرینه کردن عدد در مبنای ده است
- جمع هر عدد با مکملش برابر با صفر خواهد بود
- در زمان محاسبه مکمل باید به بیت های صفر بی اهمیت توجه شود
- اعداد زیر با هم مساوی نیستند
 - 1010
 - 01010
 - 001010
 - 00001010
- زیرا مکمل های یکسانی ندارند
- در زمان محاسبه مکمل تعداد بیتهاي واقعی عدد اهمیت دارد
- بیت های بی اهمیت به ۱ مبدل خواهند شد

مثال

■ مثال: مکمل ۲ عدد ۱۰۱۰ را بدست آورید

■ راه حل غلط

۰۱۱۰ ■

■ روش صحیح : عدد چند بیتی است ؟ ۸ بیتی .

.....۱۰۱۰ ■

۱۱۱۱۰۱۱۰ ■

اعداد علامت دار

- در حالت طبیعی سیستم اعداد انتخاب شده برای نمایش اعداد باید بتواند هم اعداد بدون علامت و هم اعداد علامت دار را نمایش دهد.
- سه روش زیر برای نمایش اعداد علامت دار وجود دارد:
 - .1. نمایش بصورت اندازه-علامت.
 - .2. نمایش بصورت مکمل یک.
 - .3. نمایش بصورت مکمل دو.
- در سیستمهای کامپیتری از روش سوم استفاده می شود
- در یک عدد n بیتی علامتدار با ارزشترین بیت، بیت علامت است
- اگر بیت علامت یک باشد عدد منفی است .

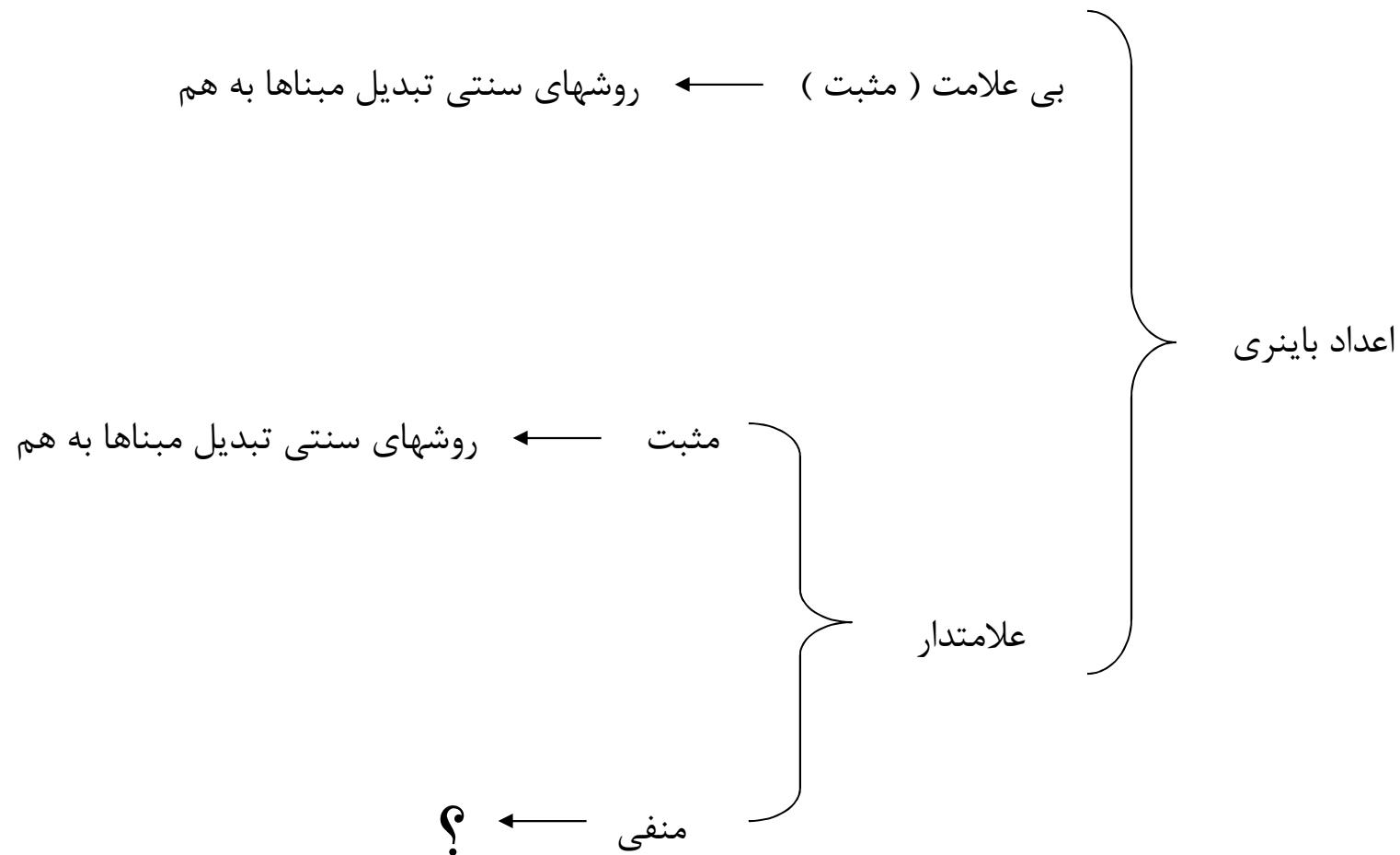
روش نمایش بصورت مکمل دو

- روی بیت علامت ۱ قرار می دهیم
- روی بقیه بیتها مکمل ۲ عدد را قرار می دهیم

$$(-1101001)_2 = \left(\begin{array}{r} \overbrace{10010111} \\ - \underline{1101001} \end{array} \right)_2$$

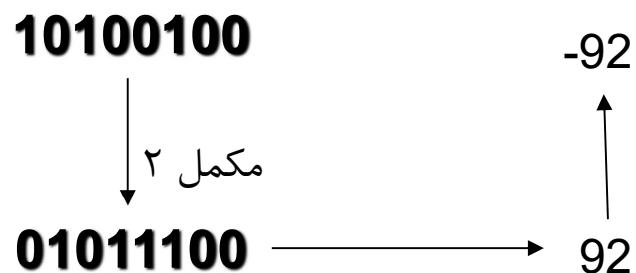
مکمل ۲

تبدیل اعداد منفی



تبدیل اعداد باینری منفی به دهدهی

- هیچ روش مستقیمی برای این کار وجود ندارد
- ابتدا : قرینه عدد را تولید می کنیم
- مقدار قرینه عدد را در مبنای ده بدست می آوریم
- یک علامت منفی به جواب اضافه می کنیم
- مثال : عدد علامت دار ${}_{\text{2}}(10100100)$ را مبنای ۱۰ تبدیل کنید؟



روش میانبر

-128	64	32	16	8	4	2	1
------	----	----	----	---	---	---	---

با توجه به تعداد بیت های عدد آخرین بیت را با علامت منفی در نظر می گیریم

■ مثال : عدد علامت دار $_2(10001001)$ را مبنای ۱۰ تبدیل کنید؟

-128	64	32	16	8	4	2	1
------	----	----	----	---	---	---	---

1	0	0	0	1	0	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---



$$-128 + 8 + 1 = -119$$

مثال : ١١١١٠١٠٠

■ روش اول

$$\left(\frac{11110100}{-0001100} \right)_2 = (-0001100)_2 = (-12)_{10}$$

■ روش میانبر

-128	64	32	16	8	4	2	1
1	1	1	1	0	1	0	0

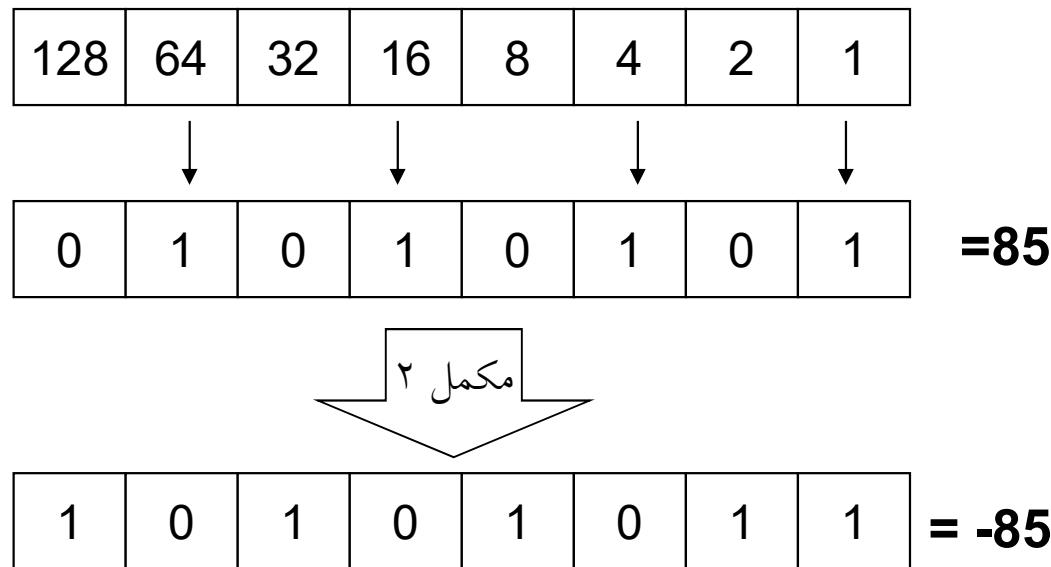
↓ ↓ ↓ ↓ ↓

$$-128 + 64 + 32 + 16 + 4 = -12$$

تبديل معكوس

- برای تبدیل یک عدد منفی به مبنای دو هیچ روش مستقیمی وجود ندارد
- ابتدا عدد را به صورت مثبت به مبنای دو تبدیل کرده ، سپس مکمل آنرا محاسبه می کنیم
- مثال : عدد -85 را به صورت عددی 8 بیتی و علامتدار در مبنای دو نمایش دهید.

■ ابتدا 85 را به مبنای دو می برمیم



جمع در مبنای ۲

- جمع هر رقم می تواند یکی از حالت‌های زیر باشد
- در حاصل این جمع ها رقم سمت چپ به عنوان رقم نقلی مرحله بعد می باشد

$$\begin{array}{cccc} 0 & 0 & 1 & 1 \\ + & 0 & + & 1 \\ \hline 00 & 01 & 01 & 10 \end{array}$$

- اگر رقم نقلی هر مرحله را نیز دخالت دهیم خواهیم داشت
- رقم سمت چپ حاصل جمع به عنوان رقم نقلی مرحله بعد می باشد

رقم نقلی مرحله قبل → 0 0 0 0 1 1 1 1

$$\begin{array}{ccccccccc} 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ + & 0 & + & 1 & + & 0 & + & 1 \\ \hline 00 & 01 & 01 & 10 & 01 & 10 & 10 & 11 \end{array}$$

جمع در مبنای ۲

■ مثال : حاصل جمع عدد 11110001 با عدد 00110110 در مبنای ۲ برابر است با

$$\begin{array}{r} 11110001 \\ + 00110110 \\ \hline 100100111 \end{array}$$

Diagram illustrating binary addition:

1	1	1	1	0	0	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

+

0	0	1	1	0	1	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

\hline

1	0	0	1	0	0	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---

تفریق در مبنای ۲

- با توجه به رقم قرضی مرحله قبل می توانیم یکی از حالات زیر را داشته باشیم
- رقم سمت چپ حاصل تفریق به عنوان رقم قرضی از مرحله بعد می باشد

رقم قرضی مرحله قبل								
0	0	0	0	1	1	1	1	
0	0	1	1	0	0	1	1	
-	$\frac{0}{00}$	$\frac{-1}{11}$	$\frac{0}{01}$	$\frac{-1}{00}$	$\frac{0}{11}$	$\frac{-1}{10}$	$\frac{0}{00}$	$\frac{-1}{11}$

تفریق در مبنای ۲

■ مثال : حاصل تفریق عدد 111000111 با عدد 10001101 در مبنای ۲ برابر است با

$$\begin{array}{r} 11100111 \\ - 10001101 \\ \hline 01011010 \end{array}$$

	0	0	1	1	0	0	1	1
-	1	1	1	0	0	1	1	1
	0	1	0	1	1	0	1	0

تفریق در سیستم مکمل دو

- مکمل دو، تفریق کننده(همراه با بیت علامت) را می‌گیریم و حاصل را با تفریق شونده جمع می‌کنیم.
- اعداد باید علامت دار باشند

$$A - B = A + (-B)$$

$$\begin{array}{r} 01100111 \\ - 00001101 \\ \hline 01011010 \end{array} \xrightarrow[\text{حالات}]{\text{معادل}} \begin{array}{r} 01100111 \\ + 11110011 \\ \hline 1|01011010 \end{array} \quad \begin{array}{r} 103 \\ + 13 \\ \hline 90 \end{array} \xrightarrow[\text{پای}]{} \begin{array}{r} 103 \\ + -13 \\ \hline 90 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 11010011 \\ - 00101000 \\ \hline 10101011 \end{array} \xrightarrow[\text{حالات}]{\text{معادل}} \begin{array}{r} 11010011 \\ + 11011000 \\ \hline 1|10101011 \end{array} \quad \begin{array}{r} -45 \\ + 40 \\ \hline -85 \end{array} \xrightarrow[\text{پای}]{} \begin{array}{r} -45 \\ + -40 \\ \hline -85 \end{array}$$

بیت نقلی

- در تفریق اعداد علامتدار ایجاد بیت نقلی لزوماً به معنی بروز خطأ نیست
- معمولاً این بیت دور ریخته میشود
- تنها حالت خطأ زمانی است که نتیجه در ۸ بیت قابل ذخیره نباشد

توجه

تشخیص نحوه محاسبه حاصل جمع و تفریق در مباناهای ۸ و ۱۶
به عهده دانشجو می باشد

نمایش کاراکترها بوسیله کد ASCII

■ ASCII (American Standard Code for Information Interchange)

در کامپیوتر به حروف، ارقام، علامت‌ها کرکتر گفته می‌شود. به هر کرکتر یک کد هشت بیتی منحصر به فرد وابسته می‌شود که آنرا کد ASCII می‌نامند.

کرکتر	کد اسکی
۰ تا ۹	۵۷ تا ۴۸
Z تا A	۹۰ تا ۶۵
z تا a	۱۲۲ تا ۹۷

■ کرکترهای قابل چاپ

کرکترهای قابل چاپ دارای کدهای 32 تا 126 می‌باشند.

کرکتر	کد اسکی
ESC	27
CR	10
LF	13

■ کاراکترهای کنترلی

کرکترهای کنترلی دارای کدهای 0 تا 31 می‌باشند.

فصل دوم

قسمت های یک سیستم کامپیوٹری

واحد اجرایی و واحد رابط گذرگاه

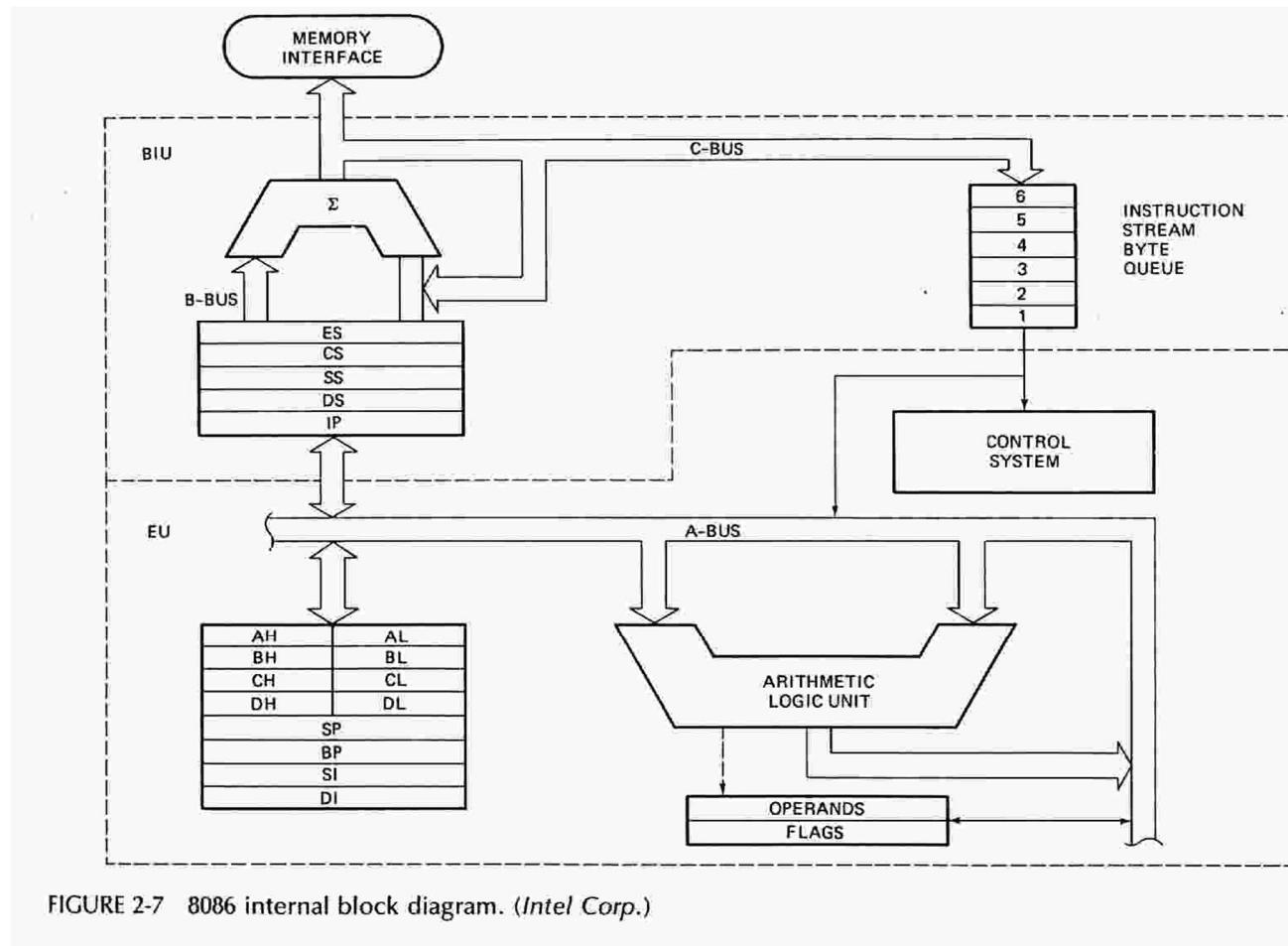
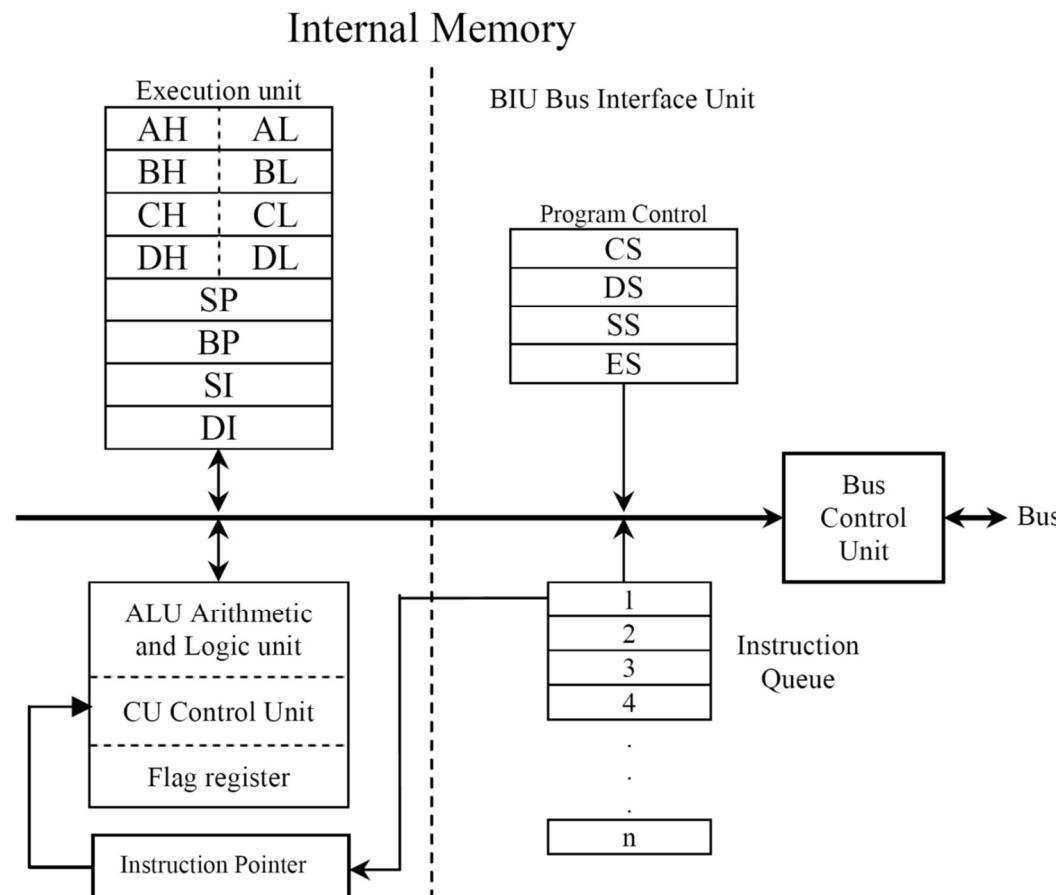


FIGURE 2-7 8086 internal block diagram. (*Intel Corp.*)

EU (Execution Unit)

BIU (Bus Interface Unit)

واحد اجرایی و واحد رابط گذرگاه

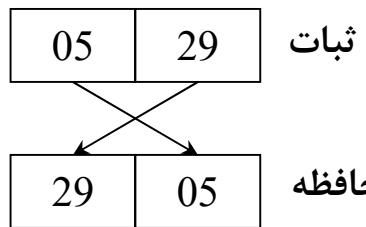


حافظه اصلی

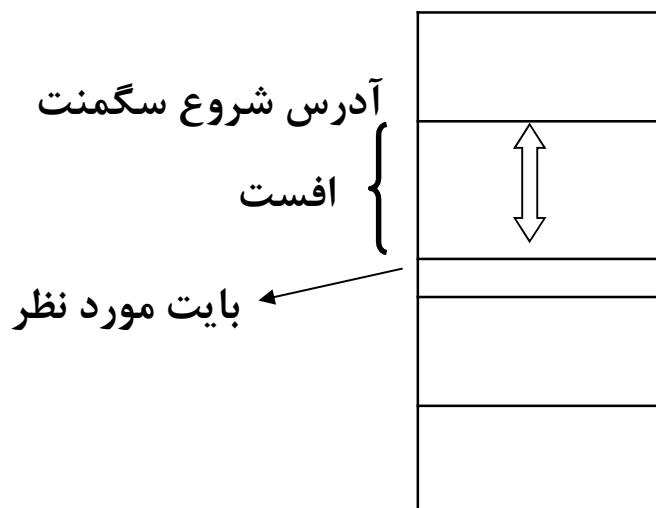
■ سیستم داده ها در حافظه به ترتیب بایت معکوس ذخیره سازی می کند.

■ حافظه اصلی یک مجموعه منطقی از مکان هایی است که هر کدام می تواند یک بایت دستور العمل ها یا داده ها را ذخیره نماید. هر بایت حافظه اصلی دارای یک برچسب عددی به نام آدرس می باشد.

■ آدرس هر بایت از حافظه اصلی را می توان با سگمنت حاوی بایت مزبور و به دنبال آن افستی که از ابتدای سگمنت یاد شده در نظر گرفته می شود، آدرس دهی کرد.



آدرس ارزش بیشتر آدرس ارزش کمتر



آفست

- فاصله از ابتدای سگمنت
- نیاز به ۱۶ بیت داریم

$$64KB = 2^{16}$$

ابتدای سگمنت

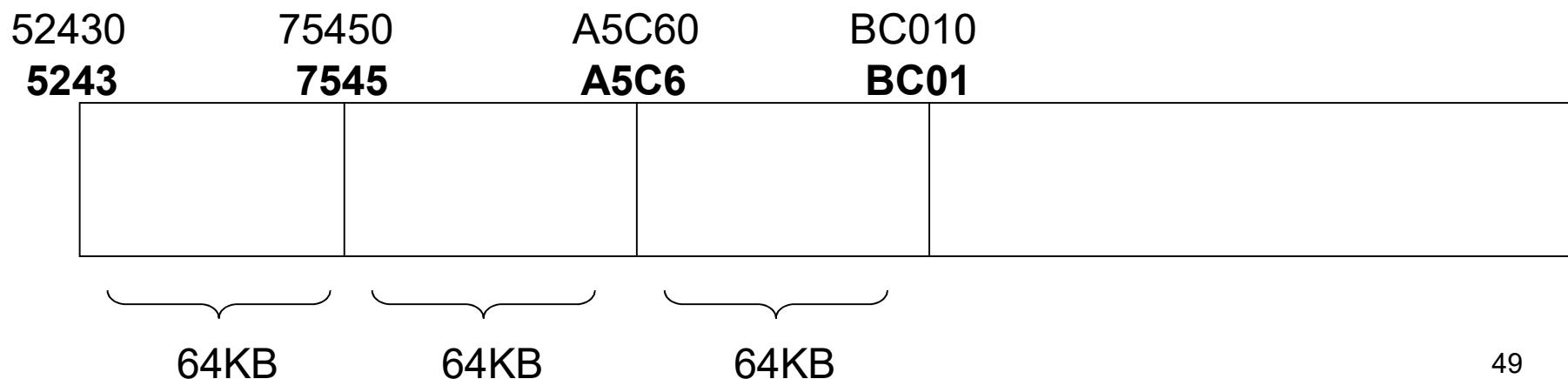
0000

X

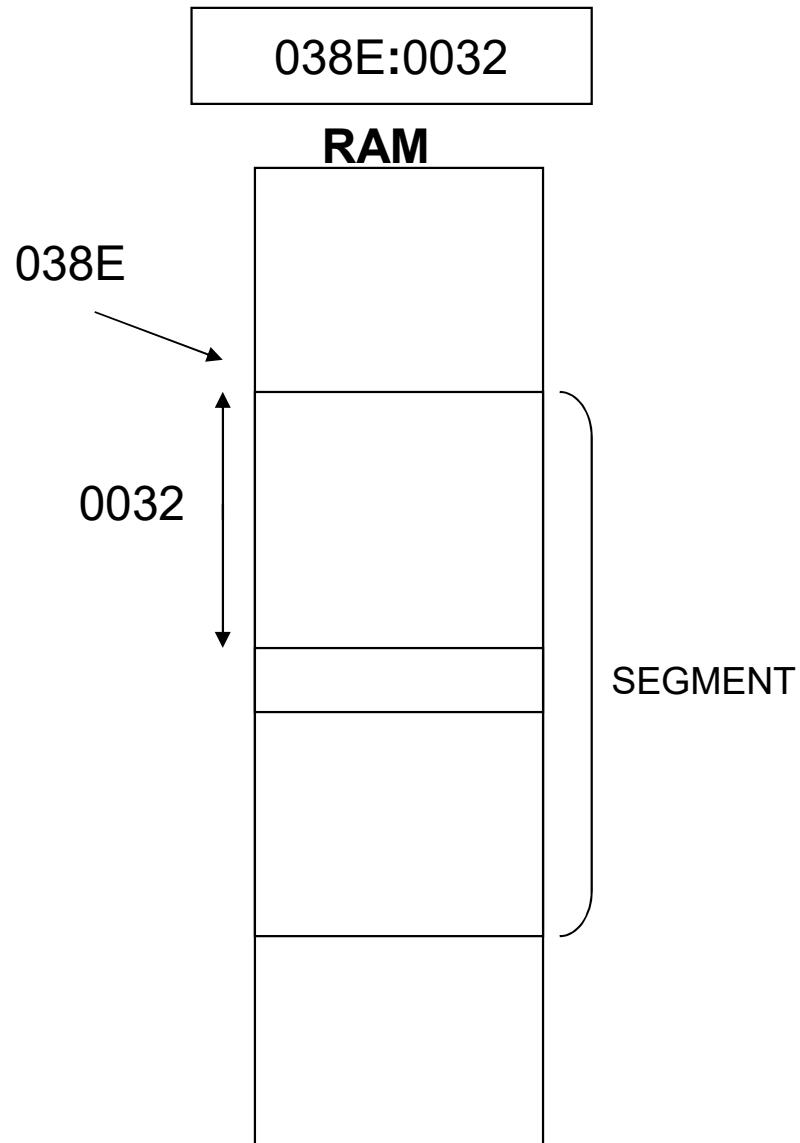
FFFF

سگمنت (Segment)

- بخش هایی با اندازه 64KB
- شروع یک سگمنت باید مضرب از 16 باشد
- آدرس شروع همه سگمنت ها به صفر ختم میشود.
- این صفر را حذف می کنیم.
- آدرس سگمنت 16 بیتی می شود.

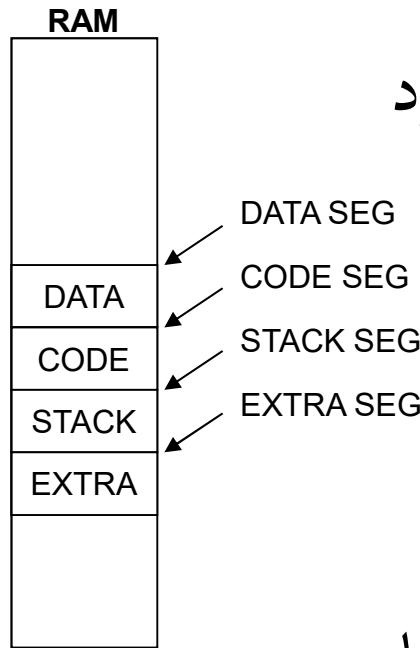


آدرسدهی SEG:OFF



- بدست آوردن آدرس واقعی
 - مرحله اول : آدرس واقعی سگمنت را تولید می کنیم
 - اضافه کردن صفری که حذف شده بود
 - مرحله دوم : جمع آدرس شروع سگمنت با آفست
- نماد 038E:0032 به بایتی که 0032H بایت از اول سگمنت که از آدرس 038E0H شروع می شود، قرار دارد، اشاره می کند. آدرس حقیقی آن برابر است با 03912H
- $$038E0H + 0032H = 03912H$$

اجزاء یک برنامه اسembلی



- هر برنامه اسembلی از بخش‌های زیر تشکیل می‌شود
 - Code ■
 - Data ■
 - Stack ■
 - Extra ■
- هر یک از این بخشها باید روی RAM قرار گیرند

ثبتاتها (Registers)

- در روی پردازنده انواع مختلفی از ثباتها وجود دارد که عبارتند از:
 - ثبات های سگمنت
 - ثبات های اشاره گر
 - ثبات های عمومی
 - ثبات های شاخص
 - ثبات پرچم

ثبات های سگمنت

- ثبات های ۱۶ بیتی هستند
- آدرس شروع سگمنت های برنامه را نگهداری می کنند



ثباتهای اشاره‌گر

- ثبات های ۱۶ بیتی هستند
- حاوی آدرس آفست دستورالعمل بعدی جهت اجرا IP
- حاوی آدرس آفست عضو بالای پشته SP
- ثبات اشاره گر پایه می باشد BP



ثبتات های عمومی

■ ثبات های ۱۶ بیتی هستند

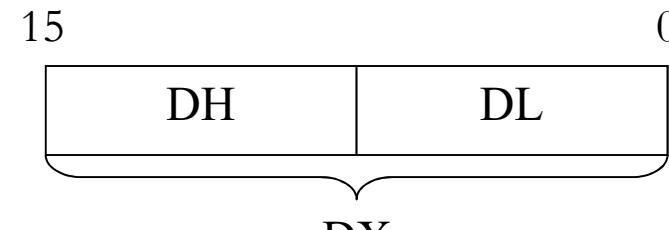
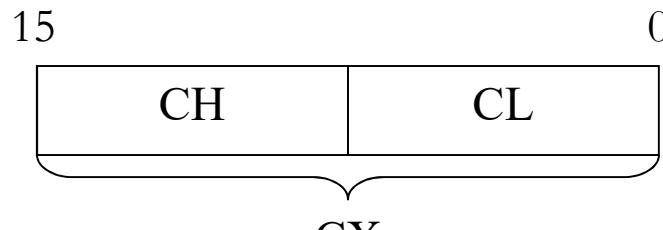
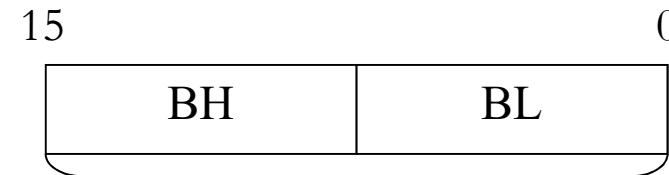
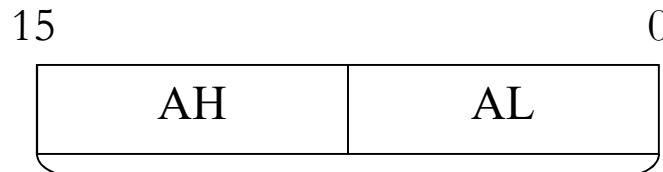
■ ثبات **AX** : ثبات انباشت گر (Accumulator)

■ ثبات **BX** : ثبات پایه (Base)

■ ثبات **CX** : ثبات شمارش (Counter)

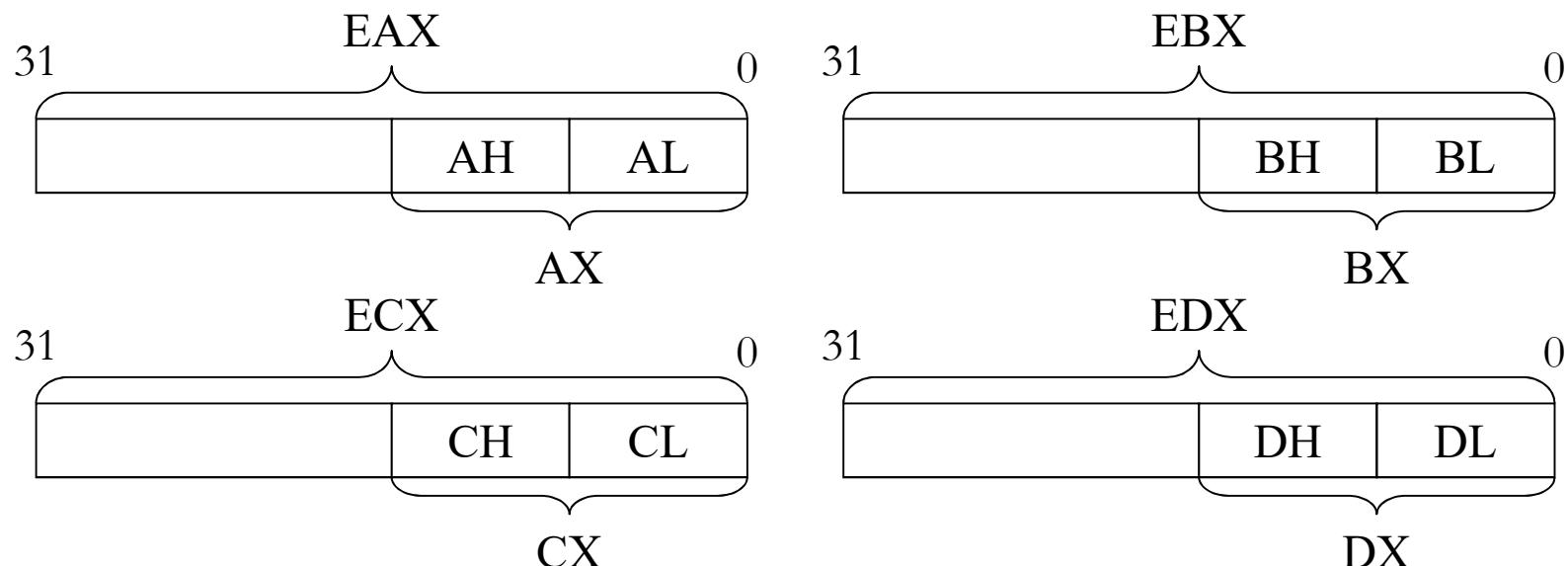
■ ثبات **DX** : ثبات داده (Data)

■ به دو بخش ۸ بیتی با ارزش (H) و کم ارزش (L) تقسیم می شوند



ثبتات های عمومی گسترش یافته

- ثبات های ۳۲ بیتی هستند
- در روی پردازش گرهای ۸۰۳۸۶ و به بعد ایجاد شده اند
- این ثباتها عبارتند از: EAX ، EBX ، ECX و EDX
- ۱۶ بیت کم ارزش آنها همان ثباتهای عمومی معادل هستند.



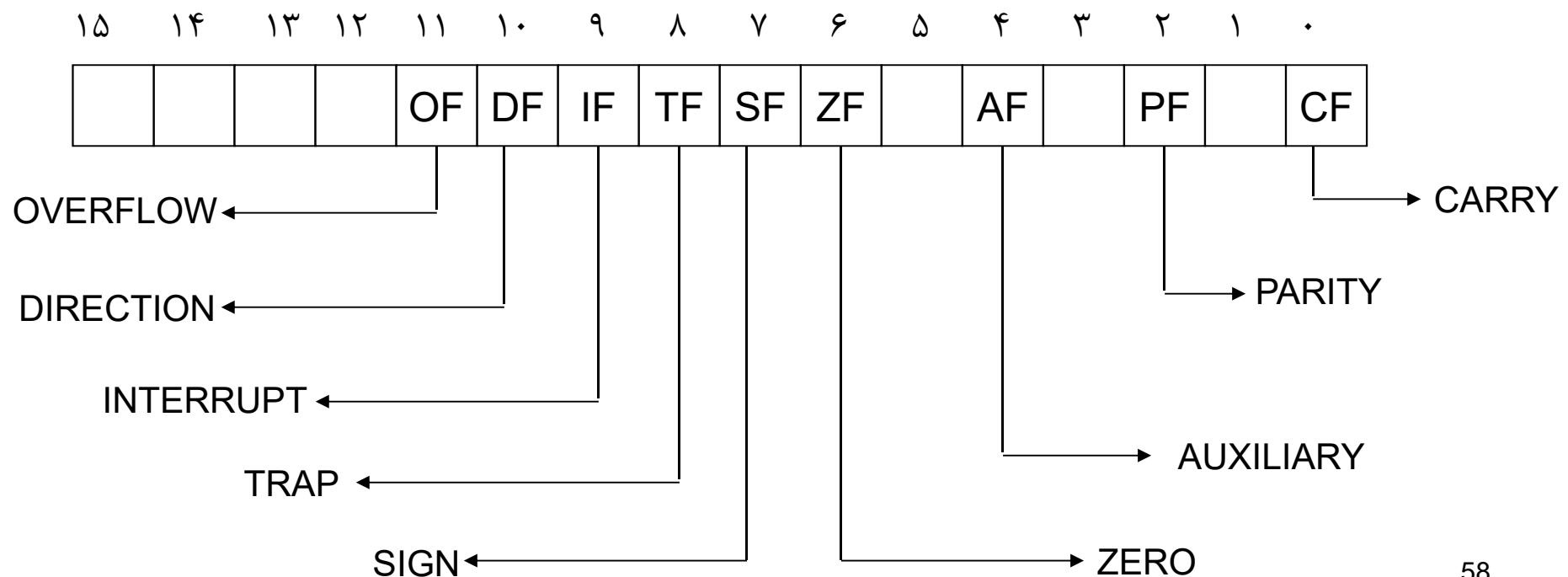
ثبتات های شاخص (INDEX)

- ثباتهای ۱۶ بیتی می باشند.
- DI به عنوان ثبات مقصد شناخته می شود
- SI به عنوان ثبات شاخص مبدا شناخته می شود
- برای انتقالات بلوکی، آدرس دهی شاخص و استفاده در جمع و تفریق قابل دسترسی می باشند .



ثبتات پرچم (FLAG)

- ثبات ۱۶ بیتی می باشد.
- برخی از دستورالعمل ها از جمله دستورات مقایسه و محاسبه وضعیت برخی بیتهاي آنرا تغییر می دهند.



ثبات پرچم (FLAG)

- Carry Flag: (بیت انتقال) معمولاً، از محاسبات تاثیر می‌پذیرد. برای اعمال جمع و تفریق از این بیت، برای عدد انتقال (رقم نقلی) استفاده می‌گردد. در اعمالی مانند Shift دادن بیتها، آخرین بیت Shift داده شده، در این بیت قرار می‌گیرد.
- Parity Flag: از این بیت، معمولاً برای اشکال زدایی در انتقال اطلاعات استفاده می‌شود. به عبارت دیگر، برای کنترل صحت اطلاعات به کار می‌رود.
- Auxiliary Carry Flag: از این بیت، به عنوان بیت جانشین بیت Carry استفاده می‌شود.
- Zero Flag: در صورتی که نتیجه عمل محاسباتی 0 شده باشد، مقدار این بیت، 1 می‌شود. در غیر این صورت 0 خواهد بود.

ثبت پرچم (FLAG)

- Sign Flag : به معنی علامت و برای بررسی نتیجه عملیات محاسباتی بکار می رود .
 يعنى اگر نتیجه عملیات منفی باشد این بیت يا ثبات برابر با ۱ و گرنه ۰ می شود .
- Trap Flag : برای اجرای دستور به دستور برنامه، از این بیت استفاده می وشد. اگر این بیت، ۱ باشد، برنامه به صورت دستور به دستور اجرا می گردد.
- Interrupt Flag : با استفاده از این بیت، می توانیم کاری کنیم که وقفه ها، فعال یا غیر فعال گردند.
- $IF=0 \rightarrow$ وقفه ها غیر فعال $IF=1 \rightarrow$ وقفه ها فعال
- Direct Flag : از این بیت، معمولا برای اعمال رشته ای استفاده می شود. جهت مقایسه یا انتقال رشته ها را نیز مشخص می کند.
- $DF=1 \rightarrow$ Right to Left $DF=0 \rightarrow$ Left to Right
- Overflow Flag : در صورتی که عمل محاسباتی دارای سرریز باشد، مقدار این بیت، ۱ در غیر این صورت ۰ خواهد بود.

فصل سوم

**موارد ضروری برای کد
نویسی در زبان اسمابلی**

توضیحات برنامه (comment)

- با ";" آغاز می شوند.
- کلیه کاراکترها در همان سطر بعد از ";" به عنوان توضیح در نظر گرفته می شود.
- در اجرای برنامه هیچ تاثیری ندارند

کلمات رزرو شده

■ دستورات

■ مانند MOV , ADD اعمالی هستند که کامپیوتر می تواند اجرا کند.

■ پیش پردازنده ها

■ مانند SEGMENT یا END ، که برای دادن اطلاعات به اسembler استفاده می شود.

■ عملگرها

■ مانند SIZE و FAR که شما در عبارات از آن استفاده می کنید.

■ سمبولهای از پیش تعیین شده

■ مانند @Model و @Data که اطلاعاتی را به برنامه شما برمی گردانند .

شناسه (Identifier)

- یک شناسه نامی است که به یک عنصر در برنامه داده می شود که نیاز به رجوع به آن وجود دارد.
- انواع شناسه
 - نام اشاره به آدرسی از عنصر داده دارد.
 - مانند counter DB 0 در counter
- برچسب اشاره به آدرس دستور، رویه یا سگمنت خاصی دارد.
 - مانند main PROC FAR در main

قانون تعریف شناسه

نمی توانیم از کاراکترهای زیر استفاده کرد

کاراکترهای مجاز	نوع
z تا Z و a تا A	حروف الفبا
0 تا 9 (اولین کاراکتر نباید باشد)	ارقام
?, _, \$, @, .	کاراکترهای خاص

شروع شناسه باید یا حروف الفبا و یا کاراکترهای خاص به غیر از ". " (نقطه) باشد.

نمی توان از کلمات رزرو شده به عنوان شناسه استفاده کرد. همچنین از نام ثبات ها برای نام گذاری شناسه نمی توان استفاده کرد.

دستورات

- دستورات اسمبلي داراي چهار بخش می باشند که هر يك از بخشها با فاصله از هم جدا می شوند.
- نوشتن بخشهاي داخل [] اختياری می باشد

[identifier:] operation [operand(s)] [;comment]

- بخش operand(s) وابسته به بخش operation می باشد یعنی اينکه ممکن است يك دستورالعمل دو عملوند، يك عملوند داشته باشد و يا اصلاً عملوند نداشته باشد .

مانند ■

P30: ADD AX , BX ;ADD Ax with Bx

پیش پردازنده و TITLE و PAGE

- در شروع برنامه نوشته می شود.
- شکل کلی

PAGE [length],[width]

- حداکثر تعداد خط در یک صفحه و حداکثر ستون در یک سطر را مشخص می کند
- به عنوان مثال Page 60,132 صفحه ای با ۶۰ سطر و ۱۳۲ ستون فراهم می کند.
- اگر نوشته نشود کامپایلر مقدار پیش فرض آن یعنی Page 50,80 را در نظر خواهد گرفت.
- برای اینکه بتوان برای برنامه عنوان را مشخص نمود از پیش پردازنده title استفاده می کنیم.

پیش پردازنده SEGMENT

- برای تعریف سگمنت‌های برنامه استفاده خواهیم کرد.
- شکل کلی آن به صورت زیر می‌باشد
- شروع سگمنت و ENDS پایان آنرا مشخص می‌کند.

name SEGMENT [operations] ; begin segment

.

.

.

name ENDS ; end segment

برنامه EXE

- هر برنامه EXE از سگمنت‌های زیر تشکیل می‌شود.
 - STACK SEGMENT
 - DATA SEGMENT
 - EXTRA SEGMENT
 - CODE SEGMENT
- برای تعریف این سگمنتها می‌توان از پیش‌پردازنده SEGMENT استفاده کرد.

قالب کلی یک برنامه EXE

```
1      Page 60,132
2      Title      A04ASMI      segments for an .EXE program
3  ;.....
4      STACKSG SEGMENT PARA STACK 'stack'
5      ... ← اندازه پشته
6      STACKSG ENDS
7  ;.....
8      DATASEG SEGMENT PARA 'data'
9      ... ← داده های برنامه
10     DATASEG ENDS
11  ;.....
12     CODESEG SEGMENT PARA 'code'
13     MAIN    PROC    FAR
14     ASSUME SS:STACKSG, DS:DATASEG, CS:CODESEG
15     MOV     AX, DATASEG ; set address of data
16     MOV     DS, AX   ; segment in DS
17     ... ← کدهای برنامه
18     { خروج از برنامه
19     MOV     AX, 4C00H ; End processing
20     INT     21H
21     MAIN   ENDP      ; End of procedure
22     CODESEG ENDS     ; End of segment
23     END     MAIN      ; End of program
```

مقدار دهی ثباتهای سگمنت

کدهای برنامه

خروج از برنامه

پیش پردازنده PROC

- سگمنت کد حاوی کدهای اجرایی برنامه می باشد.
- کدهای اجرایی در قالب یک یا بیشتر از یک رویه می باشند.
- تعریف هر رویه با پیش پردازنده PROC آغاز شده و با پایان می یابد ENDP

NAME	OPERATION	OPERAND	COMMENT
segname	SEGMENT	PARA	
procname	PROC	FAR	; One
	.		; procedure
	.		; within
	.		; the code
procname	ENDP		; segment
segname	ENDS		

یک برنامه EXE با سگمنت های معمولی

```
Page      60,132
Title A04ASM1 segments    for an . EXE program
;
STACKSG SEGMENT PARA     STACK 'stack'
    DW 32 DUP(0)
STACKSG ENDS
;
DATASEG SEGMENT PARA     'data'
    FLDD   DW    175
    FLDE   DW    150
    FLDF   DW    ?
DATASEG ENDS
;
CODESEG SEGMENT PARA     'code'
MAIN PROC FAR
    ASSUME SS: STACKSG, DS:DATASEG, CS:CODESEG
    MOV    AX, DATASG        ; set address of data
    MOV    DS, AX             ; segment in DS

    MOV    AX, FLDD           ; move 175 to AX
    ADD    AX, FLDE           ; add 150 to AX
    MOV    FLDF, AX            ; store sum in FLDF

    MOV    AX, 4C00H          ; End processing
    INT    21H

MAIN ENDP                  ; End of procedure
CODESEG ENDS                ; End of segment
END MAIN                   ; End of program
```

پیش پردازنده سگمنت ساده شده

- به جای پیش پردازنده سگمنت قبلی پیش پردازنده سگمنت ساده شده استفاده کرد.
- برای استفاده از آنها باید ابتدا مدل حافظه را مشخص کنیم.
قالب آن چنین است:
.MODEL memory-model
- مدل های حافظه ای که می تواند استفاده شود: Tiny، Small، Medium، Compact، Large می باشند.
- برای برنامه EXE عمدهاً Small استفاده می شود.
- برای برنامه COM عمدهاً Tiny استفاده می شود.

پیش پردازنده سگمنت ساده شده

```
Page      60,132
Title A04ASM1 segments for an .EXE program
;
.MODEL      SMALL
.STACK      64
.DATA
    FLDD  DW  175
    FLDE  DW  150
    FLDF  DW  ?
;
.CODE
MAIN  PROC FAR
    MOV AX, @data    ; set address of data
    MOV DS, AX        ; segment in DS

    MOV AX, FLDD      ; move 175 to AX
    ADD AX, FLDE      ; add 150 to AX
    MOV FLDF, AX       ; store sum in FLDF

    MOV AX, 4C00H      ; End processing
    INT 21H
MAIN  ENDP          ; End of procedure
END MAIN         ; End of program
```

تعريف داده

■ از شکل کلی زیر استفاده می شود.

[name] Dn expression

نوع	اندازه	توضیحات
DB	1 byte	Byte
DW	2 byte	Word
DD	4 byte	Double word
DF	16 byte	Far word
DQ	8 byte	Quad word
DT	10 byte	Ten bytes

■ نوشتن نام اختیاری می باشد.

■ Dn می تواند یکی از انواع رو برو باشد.

■ تعريف آرایه با عبارت Dup انجام میشود

■ قبل از Dup تعداد

■ بعد از Dup مقدار (داخل پرانتز)

■ مثال

Arr1 DD 15 Dup(0)

Arr2 DB 20 Dup(?)

مثال تعریف رشته های کاراکتری و مقادیر عددی

```

Untitled
Page 60,132
Title A04DEFIN(EXE) Define data directives
.MODEL SMALL
.DATA
; DB - Define Bytes:
;
0000 00          BYTE1  DB ? ; Uninitialized
0001 30          BYTE2  DB 48 ; Decimal constant
0002 30          BYTE3  DB 30H ; Hex constant
0003 7A          BYTE4  DB 01111010B ; Binary constant
0004 000A[        BYTE5  DB 10 Dup(0) ; Ten zeros
                00
                ]
;
000E 50 63 20 45 6D 70          BYTE6  DB 'Pc Emporium'; Character string
                6F 72 69 75 6D
0019 31 32 33 34 35          BYTE7  DB '12345' ; Number as chars
001E 01 4A 61 6E 02 46          BYTE8  DB 01,'Jan', 02,'Feb',03,'Mar'
                65 62 03 4D 61 72          ; Table of months
;
DW - Define words:
;
002A FFF0          WORD1  DW 0FFF0H ; Hex constant
002C 007A          WORD2  DW 01111010B ; Binary constant
002E 001E R         WORD3  DW BYTE8 ; Address constant
0030 0002 0004 0006 0007          WORD4  DW 2,4,6,7,9 ; Table of 5 constant
                0009
003A 0008[        WORD5  DW 8 Dup(0) ; Six zeros
                0000
                ]
;
DD - Define Doublewords:
;
004A 00000000          DWORD1 DD ? ; Uninitialized
004E 0000A25A          DWORD2 DD 41562 ; Decimal value
0052 00000018 00000030          DWORD3 DD 24 , 48 ; Two constant
005A 00000001          DWORD4 DD BYTE3-BYTE2 ; Difference
;
DQ - Define Quwords:
;
005E 0000000000000000          QWORD1 DQ 0 ; Zero constant
0066 395E000000000000          QWORD2 DQ 05E39H ; Hex constant
006E 5AA2000000000000          QWORD3 DQ 41562 ; Decimal constant
END

```

پیش پردازنده EQU

- برای تعریف ثابت ها استفاده می شود
- مثال:

Factor EQU 12

فصل چهارم

نوشتن برنامه های COM

برنامه های COM

- این برنامه های فقط به یک سگمنت محدود می باشند.
- اندازه یک برنامه COM نمی تواند بزرگتر 64k باشد.
- یک برنامه com فقط شامل سگمنت کد خواهد بود و سگمنت پشته و داده را نخواهد داشت.
- کاربر مجبور هست در صورتی که برنامه حاوی داده باشد آنها را در سگمنت کد تعریف کند.
- اولین دستور نوشته شده داخل سگمنت کد 100H org خواهد بود تا اسمبلر چینش برنامه را از آفست 100 شروع کند.
- داده های برنامه در ابتدای سگمنت کد تعریف می شوند برای این که بتوانیم از روی بخش داده ای پرس کنیم و به بخش اجرایی برنامه برسیم اولین دستور اجرایی که بعد از 100H org قرار خواهد گرفت دستور JMP می باشد.

نمونه مثالی از یک برنامه COM با پیش‌پردازنده های segment

```
PAGE 60 , 132
TITLE A07COMI COM program to move and add
CODESG SEGMENT PARA 'Code'
        ASSUME CS:CODESG, DS:CODESG, SS:CODESG, ES:CODESG
        ORG 100H           ;Start at end of PSP
BEGIN: JMP A10MAIN      ;Jump past data
;-----
FLDD DW 175            ;Data definitions
FLDE DW 150
FLDF DW ?
;-----
A10MAIN PROC NEAR
        MOV AX , FLDD      ;move 0175 to AX
        ADD AX , FLDE      ;add 0150 to AX
        MOV FLDF , AX       ;store sum in FLDF
        MOV AX , 4C00H      ;End processing
        INT 21H
A10MAIN ENDP
CODESG ENDS
END BEGIN
```

نمونه مثالی از یک برنامه COM با پیش‌پردازنده های سگمنت ساده شده

```
PAGE 60 , 132
TITLE A07COM2 COM program to move and add
      .MODEL SMALL
      .CODE
      ORG 100H          ;Start at end of PSP
BEGIN: JMP A10MAIN    ;Jump past data
;-----
FLDD DW 175          ;Data definitions
FLDE DW 150
FLDF DW ?
;-----
A10MAIN PROC NEAR
      MOV AX , FLDD    ;move 0175 to AX
      ADD AX , FLDE    ;add 0150 to AX
      MOV FLDF , AX    ;store sum in FLDF
      MOV AX , 4C00H    ;End processing
      INT 21H
A10MAIN ENDP
END BEGIN
```

فصل پنجم

دستورات سمبولیک و
آدرس دهی

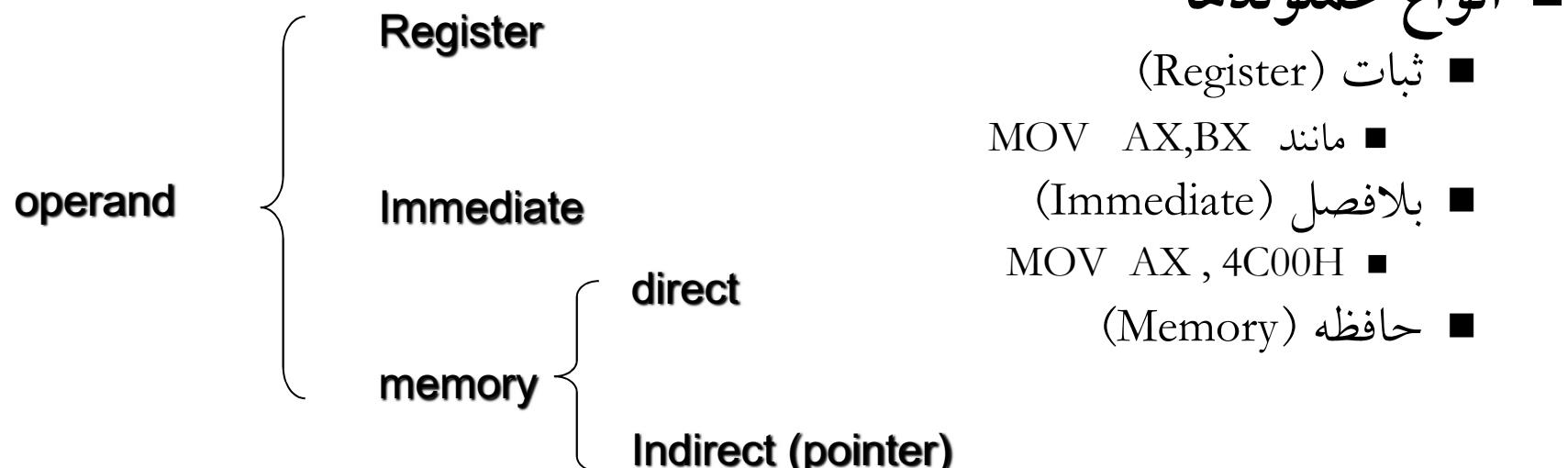
عملوند دستورات

■ تعداد عملوند دستورات بسته به نوع دستور می‌تواند متفاوت باشد.

- بدون عملوند
- یک عملوند
- دو عملوند

■ شکل کلی دستورات زبان اسambilی

[label:] عملیات عملوند ۱ ، عملوند ۲



عملوند حافظه

■ ارجاع مستقیم به حافظه

- به یک موقعیت مستقیم حافظه رجوع می‌کند.
- مانند:

MOV BX , WORDA

MOV BYTEA , DL

MOV CX , DS:[38B0H]

■ ارجاع غیرمستقیم به حافظه

- برای آدرس دهی تفاوت مکانی سگمنت استفاده می‌شود.
- ثباتهای SI، DI و BX با ثبات DS برای پردازش داده‌های سگمنت داده به شکل DS:SI
- DS:BX و DS:DI استفاده می‌شوند
- ثبات BP با ثبات SS به شکل SS:BP برای دستکاری داده‌های پشته استفاده می‌شود
- مانند:

■ ADD [BX] , 25

■ ADD CL , [BX]

دستور MOV

■ شکل کلی دستور

[Label:] MOV Register/Memory , Register/Memory/Immediate

■ مقدار موجود در عملوند دوم خود را بروی عملوند اول کپی خواهد کرد.

■ هر دو عملوند باید اندازه یکسانی داشته باشند.

■ با دستور MOV موارد زیر امکانپذیر نیست.

■ حافظه را به حافظه

■ بلافصل به ثبات Segment

■ ثبات Segment به ثبات Segment

■ برای این منظور بیش از یک دستور MOV نیاز می باشد.

دستور انتقال و پر کردن

- اگر اندازه‌ی حافظه‌ی مبداء از مقصد کوچکتر باشد می‌توان از دستورات MOVZX و یا MOVSX استفاده کرد.
- شکل کلی دستور:

[Label:] MOVSX/MOVZX Register/Memory , Register/Memory/immediate

- MOVZX برای داده‌های بدون علامت استفاده می‌شود .
- صفر را روی بقیه‌ی بیت‌ها کپی می‌کند.
- MOVSX برای داده‌های علامت دار استفاده می‌شود .
- بیت علامت را روی بقیه‌ی بیت‌ها کپی می‌کند.

دستور XCHG

- مقدار عملوندهای خود را جابجا می‌کند.
- شکل کلی
- [Label:] XCHG Register/Memory , Register/Memory
- مثال:
- XCHG CL,BH

دستور LEA

■ شکل کلی:

[Label:] LEA Register , Memory

■ آدرس آفست عملوند دومی بر روی عملوند اولی قرار می دهد.

■ مثال:

Datatl_b db 20 Dup(0)

...

LEA BX , Datatl_b

MOV [BX] , 1FH

دستور INC و DEC

■ شکل کلی

[Label:] INC/DEC Register/Memory

- دستور INC مقدار عملوند را یک واحد افزایش می دهد.
- دستور DEC مقدار عملوند را یک واحد کاهش می دهد.
- در فصل بعد بصورت کامل توضیح داده خواهد شد.

برنامه انتقال توسعه یافته

```
Page 60,132
TITLE A06MOVE (EXE) Extended move operations
;-----
    .MODEL  SMALL
    .STACK  64
;-----
    .DATA
HEADG1   DB  'InterTech'
HEADG2   DB  'LaserCorp', '$'
;-----
    .CODE
A1OMAIN  PROC  FAR
        MOV  AX , @data           ; Initialize segment
        MOV  DS , AX              ; registers
        MOV  ES , AX
        MOV  CX , 09              ; Initialize to mov 9 chars
        LEA  SI , HEADG1          ; Initialize address of headG
        LEA  DI , HEADG2          ; and HEADG2
A20:
        MOV  AL , [SI]            ; Get character from HEADG1,
        MOV  [DI],AL              ; move it to HEADG2
        INC  SI                  ; Incr next char in HEADG1
        INC  DI                  ; Incr next pos'n in HEADG2
        DEC  CX                  ; Decrement cont for loop
        JNZ  A20                 ; Count not zero? Yes loop
        MOV  AH,09H               ; Finished
        LEA  DX,HEADG2            ; Request display
        INT  21H                 ; of HEADG2
        MOV  AX,4C00H             ; End processing
        INT  21H
A1OMAIN  ENDP
END A1OMAIN
```

فصل ششم

دستورات محاسباتی

دستورات محاسباتی

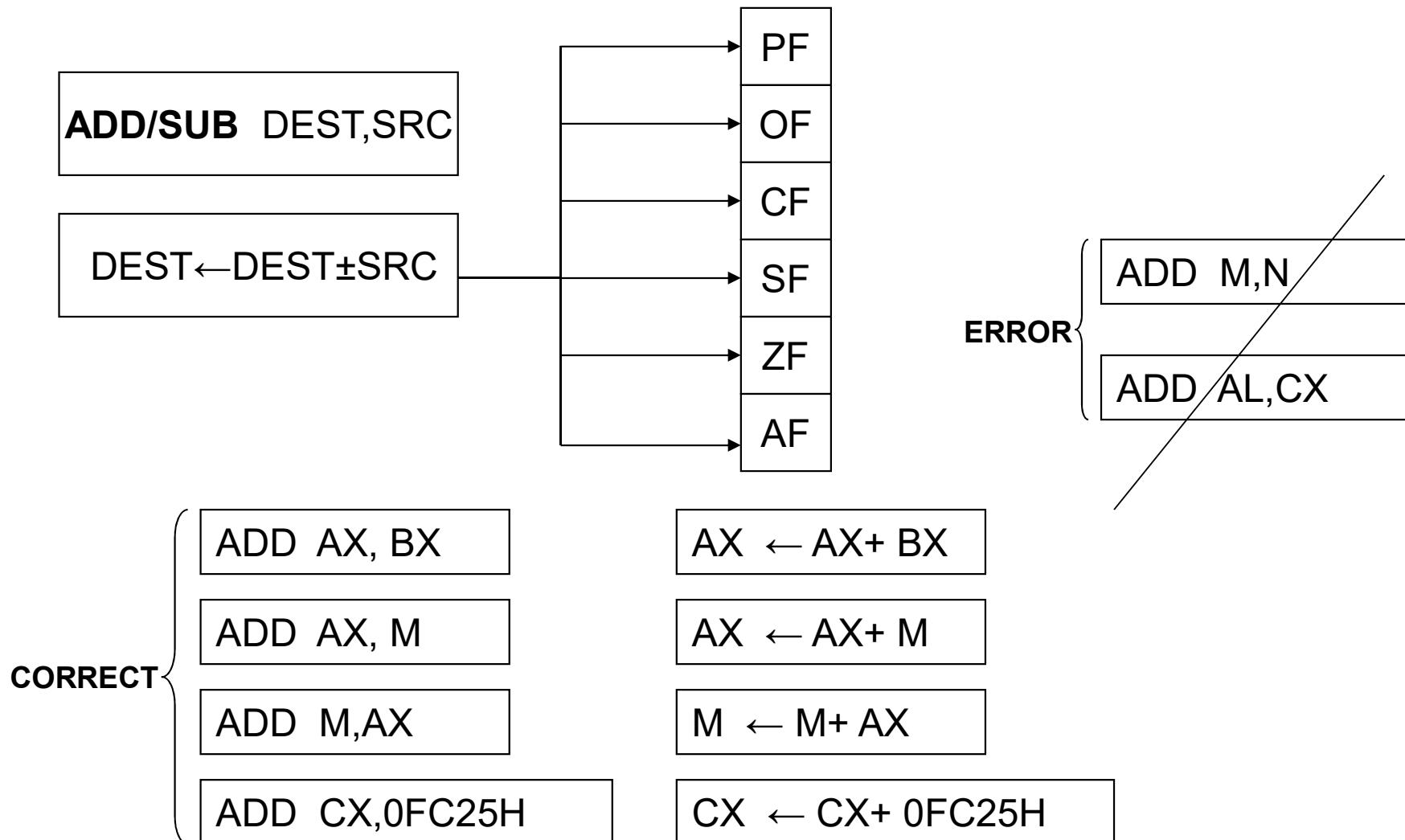
- جمع
- جمع به کمک بیت نقلی
- تفریق
- تفریق با بیت قرضی
- گسترش بایت به کلمه
- گسترش کلمه به LONG
- ضرب
- تقسیم
- منفی کردن
- کاهش
- افزایش
- جمع BCD
- تفریق BCD
- ...

جمع و تفریق

- این عملیات ها می‌توانند بر اعداد علامت دار یا بدون علامت انجام شوند
- هیچ تفاوتی را روی آنها قائل نیستند.
- ADD: مقدار دو عملوند را جمع کرده و روی عملوند اول قرار می‌دهد.
- SUB: مقدار عملوند دوم را از عملوند اول کم کرده و روی عملوند اول قرار می‌دهد.
- نتیجه این عملیاتها محتوای برخی پرچمها را تغییر خواهد داد.
- شکل کلی این دستورات

[label:]	ADD/SUB	register , register
[label:]	ADD/SUB	memory , register
[label:]	ADD/SUB	register , memory
[label:]	ADD/SUB	register , immediate
[label:]	ADD/SUB	memory , immediate

جمع و تفريغ



جمع و تفریق

- پس از انجام محاسبه ممکن است نتیجه درست یا نادرست باشد.
- از طریق تست OF و CF می‌توان اعتبار محاسبات را برای اعداد علامتدار و بدون علامت سنجید.
- رقم نقلی محاسباتی
 - رقم نقلی، خروجی از با ارزشترین بیت در محاسبات دودویی می‌باشد که در روی پرچم CF قرار می‌گیرد.
 - اگر برابر صفر باشد نتیجه محاسبه برای داده‌های دودویی بدون علامت معتبر خواهد بود و اگر یک باشد نامعتبر.
- سرریز محاسباتی
 - سرریز محاسباتی از طریق رقم نقلی ورودی و رقم نقلی خروجی با ارزشترین بیت (سمت چپ ترین بیت) مشخص می‌شود.
 - اگر رقم نقلی خروجی از آخرين بیت مخالف رقم نقلی ورودی به آن باشد سرریز محاسباتی اتفاق افتاده و $OF = 1$ ، در غیر این صورت $OF = 0$ خواهد شد.
 - اگر OF برابر صفر باشد محاسبه برای داده‌های علامتدار صحیح بوده در غیر این صورت (یعنی OF برابر یک باشد) صحیح نخواهد بود.

جمع و تفریق

دودویی	دهدهی		CF	OF
	بدون علامت	علامتدار		
$ \begin{array}{r} 10110010 \\ + 00011011 \\ \hline 11001101 \end{array} $	$ \begin{array}{r} 178 \\ + 27 \\ \hline 205 \end{array} $	$ \begin{array}{r} -78 \\ + 27 \\ \hline -51 \end{array} $	0	0
$ \begin{array}{r} 11110100 \\ + 01110011 \\ \hline 101100111 \end{array} $	$ \begin{array}{r} 244 \\ + 115 \\ \hline 103 \end{array} $	$ \begin{array}{r} -12 \\ + 115 \\ \hline 103 \end{array} $	1	0
$ \begin{array}{r} 01101000 \\ + 01010111 \\ \hline 10111111 \end{array} $	$ \begin{array}{r} 104 \\ + 87 \\ \hline 191 \end{array} $	$ \begin{array}{r} 104 \\ + 87 \\ \hline -65 \end{array} $	0	1
$ \begin{array}{r} 10010100 \\ + 11010110 \\ \hline 101101010 \end{array} $	$ \begin{array}{r} 148 \\ + 214 \\ \hline 106 \end{array} $	$ \begin{array}{r} -108 \\ + -42 \\ \hline +106 \end{array} $	1	1

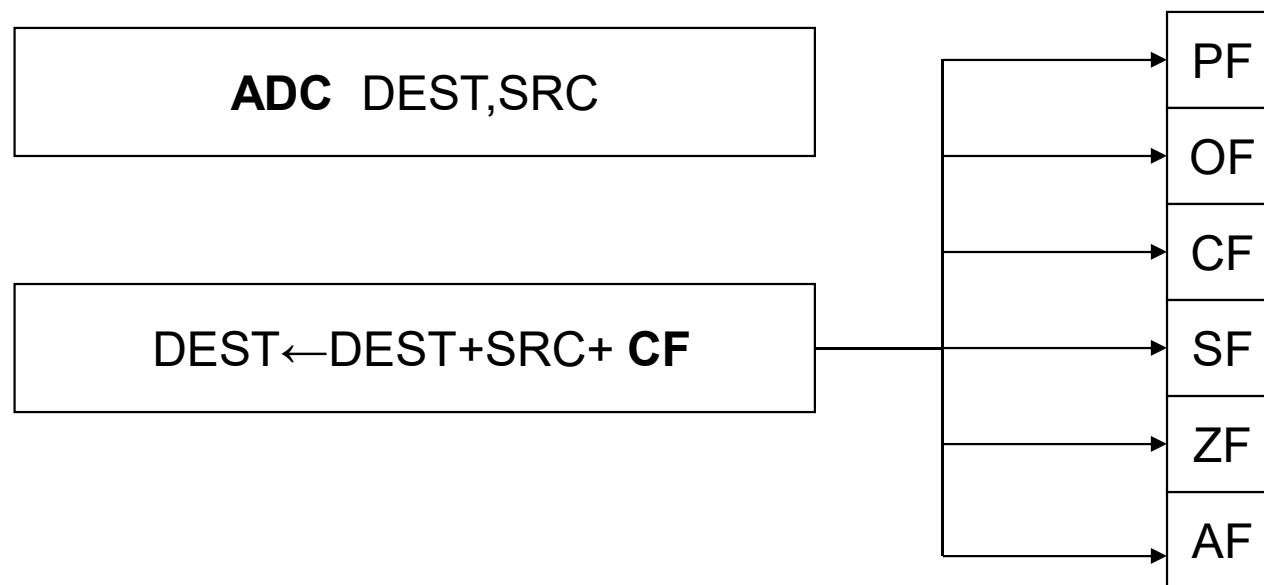
مثال جمع و تفريغ

```

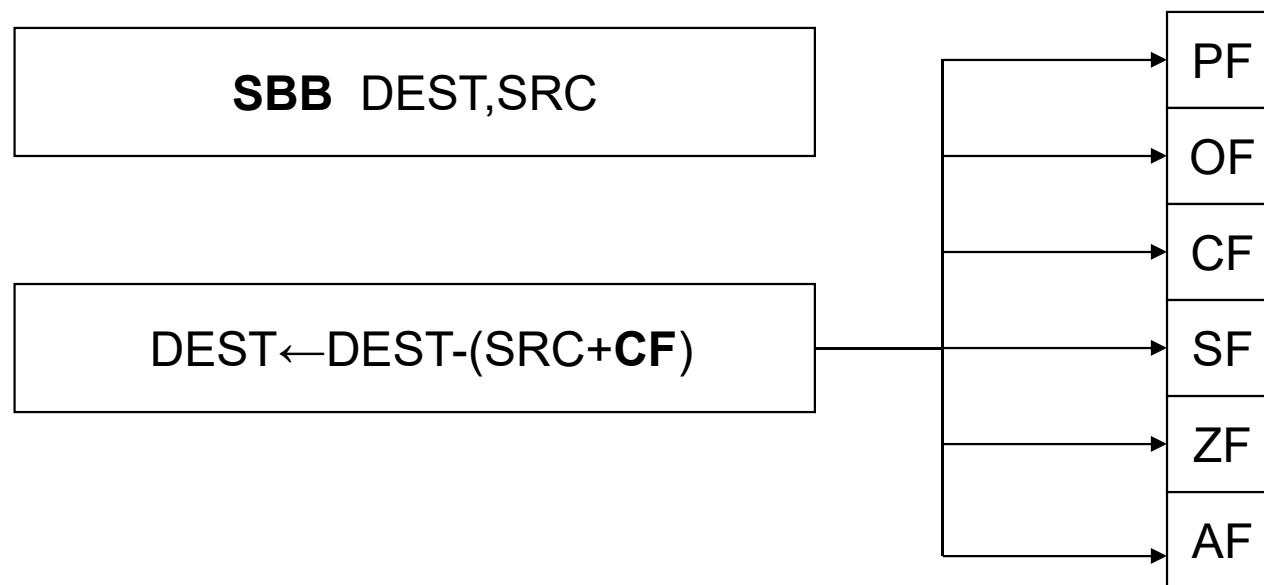
TITLE      A13ADD (COM) ADD and SUB operations
.MODEL     SMALL
.CODE
.ORG      100H
BEGIN:    JMP      SHORT A10MAIN
;
BYTE1     DB       64H      ;Data items
BYTE2     DB       40H
BYTE3     DB       16H
WORD1    DW       4000H
WORD2    DW       2000H
WORD3    DW       1000H
;
A10MAIN   PROC     NEAR      ;Main procedure:
            CALL     B10ADD   ;Call Add routine
            CALL     C10SUB   ;Call SUB routine
            MOV      AX,4C00H  ;End processing
            INT      21H
A10MAIN   ENDP
;
;          Examples of ADD bytes:
;
B10ADD    PROC
            MOV      AL,BYTE1
            MOV      BL,BYTE2
            ADD      AL,BL      ;Register-to- register
            ADD      AL,BYTE3   ;Memory-to- register
            ADD      BYTE1,BL   ;Register-to-memory
            ADD      BL,10H     ;Immediate-to-register
            ADD      BYTE1,25H  ;Immediate-to-memory
            RET
B10ADD    ENDP
;
;          Examples of SUB words:
;
C10SUB    PROC
            MOV      AX,WORD1
            MOV      BX,WORD2
            SUB      AX,BX      ;Register-from- register
            SUB      AX,WORD3   ;Memory-from- register
            SUB      WORD1,BX   ;Register-from-memory
            SUB      BX,1000H   ;Immediate-from-register
            SUB      WORD1,256H  ;Immediate-from-memory
            RET
C10SUB    ENDP
END      BEGIN

```

جمع با بیت نقلی (ADC)



تفریق به کمک بیت قرضی (SBB) (SBB DEST,SRC)



دستورالعمل های DEC , INC

■ دستورالعمل INC , DEC به ترتیب عملوند مقصد را به اندازه یک واحد کاهش و یا افزایش می دهد.

■ شکل کلی این دستور بصورت زیر می باشد

[label:] INC/DEC Register/Memory

نکات:

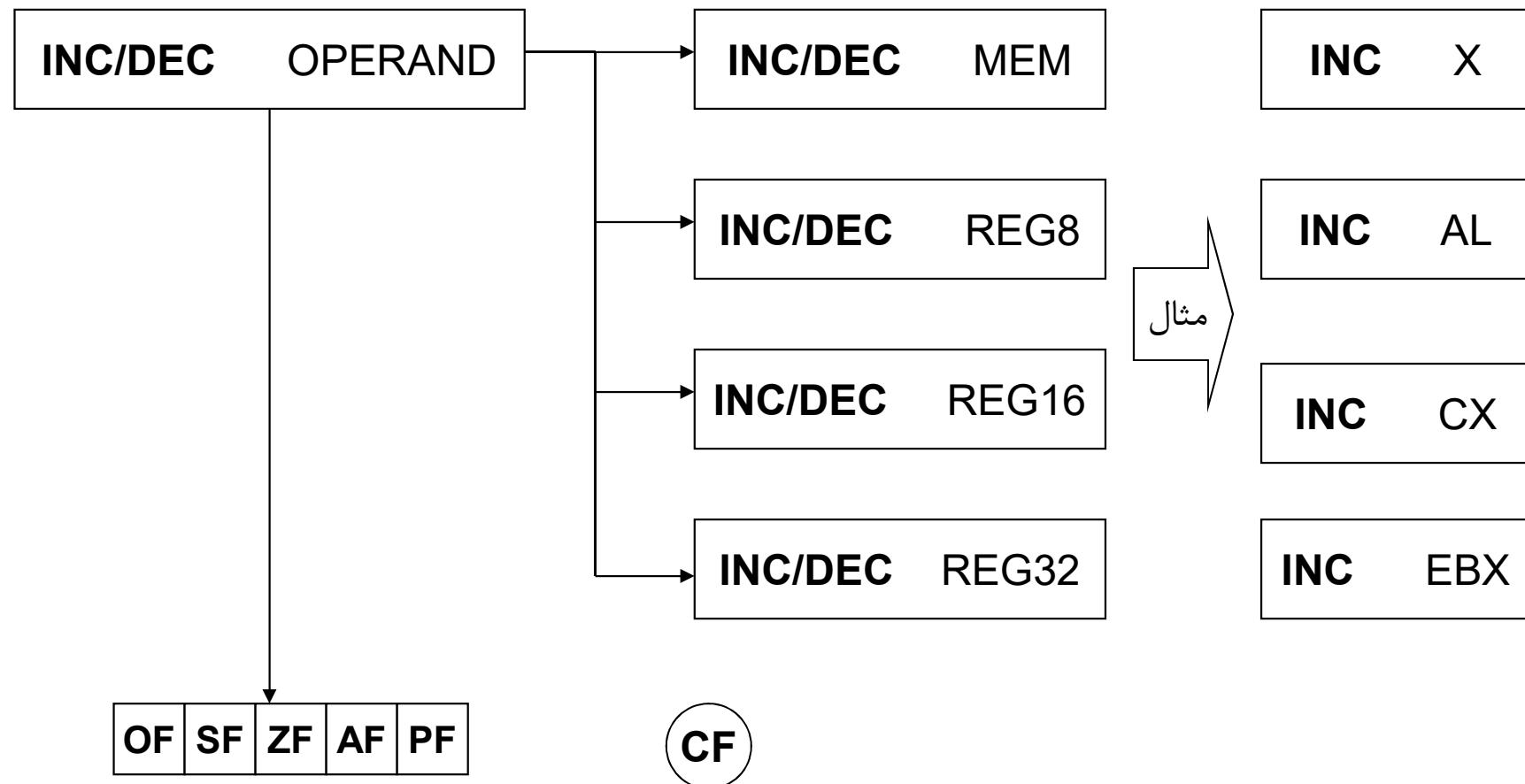
■ مقدار عملوند مقصد را به صورت یک عدد بدون علامت در نظر میگیرند.

■ نشانه های OF و SF و ZF را تغییر میدهند ولی نشانه CF را تغییر نمی دهند.

■ برای افزایش و کاهش شمارنده ها مفیدند و از دستورات جمع و تفریق متناظر کارامد ترند .

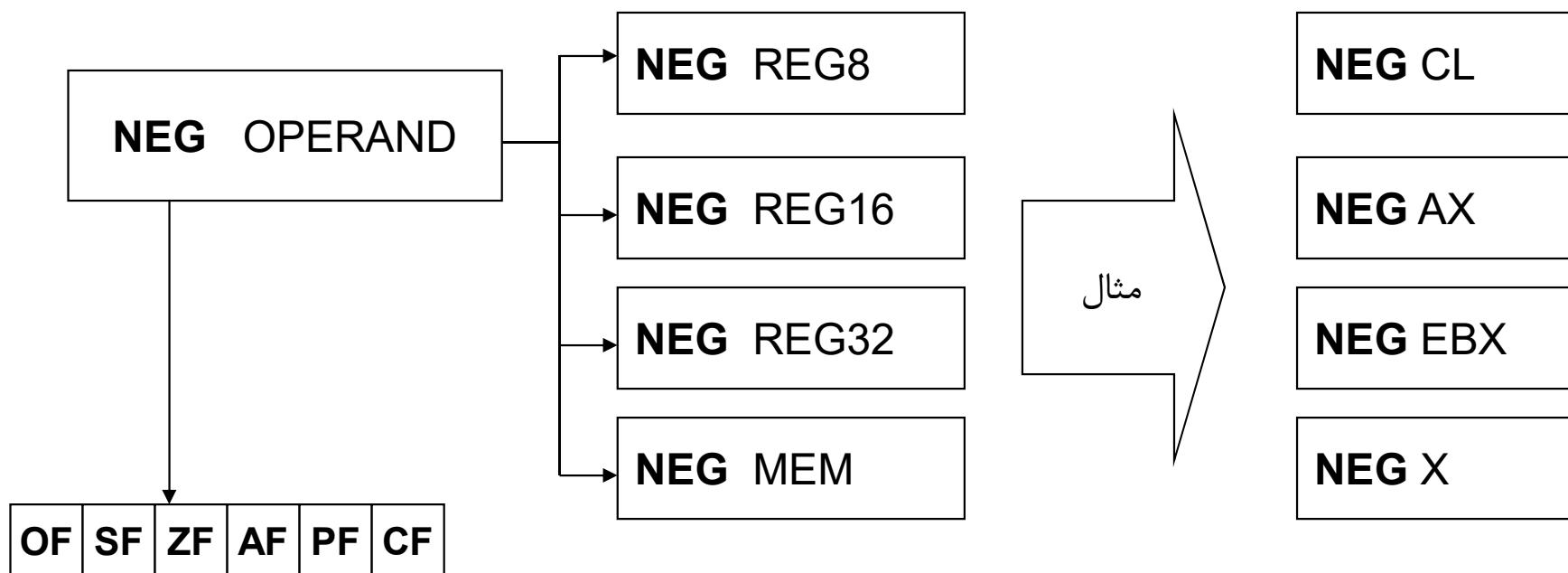
■ بهترین مکان برای نگه داشتن شمارنده ها در صورت امکان ثبات ها می باشند.

دستور العمل های DEC , INC



دستور العمل NEG

- این دستور العمل عملوند خود را منفی می نماید یعنی مکمل ۲ آن را محاسبه می نماید.



دستورالعمل های ضرب

■ اسambilی دارای دو دستورالعمل ضرب می باشد :

IMUL ■

- عملوندها را بصورت علامتدار در نظر می گیرد.
- برای ضرب اعداد علامتدار استفاده می شود.

MUL ■

- عملوندها را بصورت بدون علامت در نظر می گیرد.
- برای ضرب اعداد علامتدار استفاده می شود.

■ شکل کلی این دستورات بصورت زیر می باشد.

[label:] MUL/IMUL Register/Memory

دستورات عمل های ضرب

MUL/IMUL OPERAND8

$$\begin{array}{r} \text{OPERAND8} \\ \times \quad \text{AL} \\ \hline \text{AX} \end{array}$$

MUL/IMUL OPERAND16

$$\begin{array}{r} \text{OPERAND16} \\ \times \quad \text{AX} \\ \hline \text{DX,AX} \end{array}$$

MUL/IMUL OPERAND32

$$\begin{array}{r} \text{OPERAND32} \\ \times \quad \text{EAX} \\ \hline \text{EDX,EAX} \end{array}$$

دستور العمل های ضرب

- عملوند ثابت نمی تواند باشد.
 - چنانچه OPR از نوع بایت باشد محتوی OPR در محتوی AL ضرب شده نتیجه در AX قرار می گیرد.
 - چنانچه OPR از نوع WORD باشد محتوی OPR در محتوی AX ضرب شده نتیجه در DX : AX قرار می گیرد و محتوی ثبات های AX , AX از DX از بین می رود.
 - چنانچه OPR از نوع ۴ بایتی باشد محتوی OPR در محتوی EAX ضرب شده نتیجه در EDX : EAX قرار می گیرد.
 - پس از عمل ضرب ممکن است مقادیر نشانه های ZF و SF و PF تغییر کنند .
- مثال:

MOV	AL , 10
MOV	X , - 8
IMUL	X

■ محتوی ثبات AX برابر با 80 - می شود.

دستورالعمل های تقسیم

■ اسمبلی دارای دو دستورالعمل تقسیم می باشد :

IDIV ■

■ عملوند را بصورت علامتدار در نظر می گیرد.

DIV ■

■ عملوند را بصورت بدون عملوند در نظر می گیرد.

■ شکل کلی دستور

[label:] DIV/IDIV Register/Memory

دستور العمل های تقسیم

DIV/IDIV OPERAND8

DIV/IDIV OPERAND16

AX

OPERAND8

AL

AH

DX,AX

OPERAND16

AX

DX

DIV/IDIV OPERAND32

EDX,EAX

OPERAND32

EAX

EDX

دستورالعمل های تقسیم

- عملوند ثابت نمی تواند باشد.
- چنانچه OPR از نوع بایت باشد محتوی AX بر محتوی OPR تقسیم شده نتیجه در AL قرار می گیرد و باقیمانده تقسیم در AH قرار می گیرد.
- چنانچه OPR از نوع WORD باشد محتوی DX:AX بر محتوی OPR تقسیم شده نتیجه تقسیم در AX قرار می گیرد و باقیمانده در DX قرار می گیرد.
- چنانچه OPR از نوع ۴ بایتی باشد محتوی EDX:EAX بر محتوی OPR تقسیم شده نتیجه تقسیم در EAX قرار می گیرد و باقیمانده در EDX قرار می گیرد.

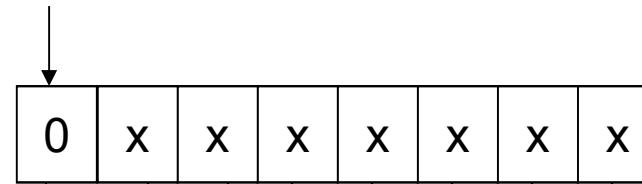
:مثال

X	DB	13
MOV	AX ,	134
DIV	X	

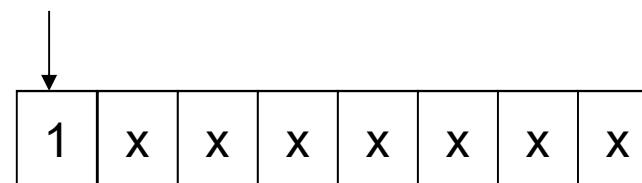
- پس از اجرای دستورالعمل های فوق محتوی AL برابر با ۱۰ و محتوی AH برابر با ۴ می باشد.

گسترش WORD به BYTE

بیت علامت



بیت علامت



دستورات گسترش داده

Convert Byte to Word

CBW ■

Convert Word to Doubleword

CWD ■

فصل هفتم

**موارد ضروری برنامه نویسی
برای منطق و کنترل**

انواع آدرس‌ها

- اسمبلر از سه نوع آدرس پشتیبانی می‌کند که عبارتند از
 1. آدرس کوتاه (short) محدوده‌ای در فاصله‌ی 128- تا 127+ بایت می‌باشد.
 2. آدرس نزدیک (Near) محدوده‌ای در فاصله‌ی 32768- تا 32767+ بایت داخل همان سگمنت را مشخص می‌کند.
 3. آدرس دور (Far) فاصله‌ی بیشتر از 32k را مشخص می‌کند.
- برخی از دستورات مانند LOOP، CALL و JMP می‌توانند همه یا برخی از این آدرس‌ها را پشتیبانی کنند. به عنوان مثال دستور JMP همه‌ی این آدرس‌ها را پشتیبانی می‌کند .

دستور JMP

- دستور JMP شبیه goto در می باشد.
- می توان به بخش مشخص شده‌ای از برنامه بدون هیچ شرطی پرس نمود.
- این دستور دارای شکل کلی زیر است :

[label:] JMP short, near, or far address

مثال استفاده از دستور JMP

Page 60 , 132

```
TITLE A08JUMP (COM) using JMP for looping
.MODEL SMALL
.CODE
0100          ORG 100H
0100          A10MAIN PROC NEAR
0100  B8 0001      MOV AX , 01
0103  BB 0001      MOV BX , 01
0106  B9 0001      MOV CX , 01
0109          A20:
0109  05 0001      ADD AX , 01      ;Add 01 to AX
010C  03 D8        ADD BX , AX      ;Add AX to BX
010E  D1 E1        SHL CX , 1       ;Double CX
0110  EB F7        JMP A20         ;Jump to A20 label
0112          A10MAIN ENDP
END A10MAIN
```

دستور LOOP

- برای ایجاد حلقه‌ها می‌توان استفاده کرد.
- تعداد تکرارهای حلقه را در روی ثبات CX قرار دهیم.
- هر بار که دستور LOOP اجرا می‌شود مقدار CX را یک واحد کاهش می‌دهد و در صورتی که CX مخالف صفر باشد به بر جسب مشخص شده پرس خواهد کرد.
- این دستور فقط از آدرس‌های کوتاه پشتیبانی می‌کند یعنی پرس می‌تواند از در فاصله‌ی 128-تا 1+127 بایت باشد.
- شکل کلی دستور LOOP

[label:] LOOP short address

مثال استفاده از دستور LOOP

Page 60 , 132

TITLE A08LOOP (COM) Illustration of LOOP

.MODEL SMALL

.CODE

```
0100          ORG 100H
0100          A10MAIN PROC NEAR
0100    B8 0001      MOV AX, 01      ; Initialize AX ,
0103    BB 0001      MOV BX, 01      ; BX , and
0106    BA 0001      MOV DX, 01      ; DX to 01
0109    B9 000A      MOV CX, 10      ; Initialize for
010C          A20:           ; ten loops
010C    40             INC AX          ; Add 01 to AX
010D    03 D8          ADD BX, AX      ; Add AX to BX
010F    D1 E2          SHL DX, 1       ; DOUBLE DX
0111    E2 F9          LOOP A20        ; Decrement CX ,
                                         ; LOOP if nonzero
0113    B8 4C00        MOV AX, 4C00H    ; End processing
0116    CD 21          INT 21H
0118          A10MAIN ENDP
          END A10MAIN
```

دستور CMP

- این دستور (Compare) جهت مقایسهٔ دو فیلد داده‌ای استفاده می‌شود.
- شکل کلی دستور

[label:] **CMP** register/memory , register/memory/immediate

- پس از اجرای این دستور پرچم‌های OF، SF، ZF، AF، PF و CF تغییر پیدا خواهند کرد.
- دستور العمل CMP مانند دستور العمل SUB عمل نموده ولی نتایج در جایی ذخیره نمی‌شود بلکه محتوی فلگ‌ها را تغییر می‌دهد.
- از طریق مقدار این پرچم‌ها دستورات بعدی می‌توانند تصمیم خاصی را اتخاذ کنند.

مثال

```
CMP AX , BX  
JE A20  
...  
A20:
```

پرس کن اگر برابر باشد

پرش شرطی

■ پرشهای شرطی به برنامه نویس این امکان را می دهد که ساختارهای IF و سایر ساختارهای کنترلی را ایجاد نماید.

■ شکل کلی بصورت زیر می باشد:

[label:] Jnnn short address

■ Jnnn تعیین کننده وضعیتی است که تحت آن ، پرش اجرا می شود. اگر شرط تحقق یابد، پرش صورت خواهد گرفت، در غیر این صورت دستورالعمل بعدی اجرا خواهد گردید.

■ دستورات پرش شرطی بر اساس وضعیت برخی از پرچم ها تصمیم می گیرند که به یک بر چسب پرش کنند یا نه.

■ این دستورات فقط می توانند به آدرس های کوتاه پرش کننده.

دستورات پرسش شرطی

■ پرسهای مربوط به داده های بدون علامت (منطقی)

پرچم های قسť شده	توضیح	سمبول
ZF	پرس مساوی یا پرس صفر	JE/JZ
ZF	پرس غیرمساوی یا پرس غیر صفر	JNE/JNZ
CF,ZF	پرس بیشتریا پرس کمتر نبودن یا مساوی	JG/JNBE
CF	پرس بیشتر نبودن یا مساوی یا پرس کمتر نبودن	JAE/JNB
CF	پرس کمتر یا پرس بیشتر نبودن یا مساوی	JB/JNAE
ZF,CF	پرس کمتر یا مساوی یا بیشتر نبودن	JBE/JNA

دستورات پرس شرطی

■ پرسهای مربوط به داده های علامتدار (محاسباتی)

پرچم های قسť شده	توضیح	سمبول
ZF	پرس مساوی یا پرس صفر	JE/JZ
ZF	پرس غیرمساوی یا پرس غیر صفر	JNE/JNZ
OF,SF ZF	پرس بزرگتر یا پرس غیر کوچکتر یا مساوی	JA/JNLE
OF, SF	پرس غیر بزرگتر یا پرس غیر کوچکتر	JGE/JNL
OF,SF	پرس کوچکتر یا پرس غیر بزرگتر یا مساوی	JL/JNGE
OF,SF,ZF	پرس کوچکتر یا مساوی یا پرس غیر بزرگتر	JLE/JNG

دستورات پرش شرطی

■ پرشهای محاسباتی خاص

پرچم های تست شده	توضیح	نماد
هیچ یک	پرش اگر CX صفر است	JCXZ
CF	پرش اگر رقم نقلی وجود دارد	JC
CF	پرش اگر رقم نقلی وجود ندارد	JNC
OF	پرش اگر سرریز وجود دارد	JO
OF	پرش اگر سرریز وجود ندارد	JNO
PF	پرش اگر توازن وجود دارد یا توازن زوج است	JP/JPE
PF	پرش اگر توازن وجود ندارد یا توازن فرد است	JNP/JPO
SF	پرش اگر علامت دارد (منفی)	JS
SF	پرش اگر علامت ندارد (ثبت)	JNS

دستور CALL و دستور RET

- عبارت PROC تعریف کننده Procedure (رویه) می باشد .
- هر رویه با عبارت PROC آغاز شده و با عبارت ENDP خاتمه پیدا می کند.
- برای فراخوانی رویه می توان از دستور CALL استفاده کرد و برای برگشتن از رویه به رویه فراخوانی کننده می توان از دستور RET استفاده کرد.
- زمانی که با استفاده از دستور CALL یک رویه فراخوانی می شود اجرای برنامه به اولین سطر رویه مشخص شده منتقل می شود، دستورات رویه سطر به سطر اجرا شده و نهایتا با اجرای دستور RET کار رویه تمام شده و اجرای برنامه از دستور بعد از CALL ادامه پیدا می کند.

دستور CALL و دستور RET

- داخل یک رویه RET آخرین دستوری است که اجرا خواهد شد و کل دستورات بعد از آن داخل همان رویه اجرا نخواهد شد.
- یک روال می تواند FAR و یا NEAR باشد.
- یک روال NEAR در همان سگمنت کدی که فرآخوانی می شود تعریف می گردد و یک روال FAR معمولاً در یک سگمنت کدی مجزائی تعریف می شود.
- برای اطلاعات بیشتر راجع به پیش پردازنده PROC به اسلاید ۷۱ مراجعه کنید.

انتقال مقادیر به یک روال و یا برعکس

- بطرق مختلفی می توان مقادیر را به روال هایی به زبان های اسembلی یا برعکس انتقال داد.
- دو روش ممکن برای انتقال یک مقدار به اندازه WORD عبارتند از:
 - قرار دادن مقدار مورد نظر در یک ثبات
 - قرار دادن مقدار مورد نظر روی پشتہ

دستور RET و دستور CALL

```
page 60,132
TITLE A08CALLP (EXE) Calling procedure
.MODEL SMALL
.STACK 64
.DATA
;
.CODE
A10MAIN PROC FAR
    CALL B10          ; Call B10
    ...
    MOV AX, 4C00H     ; End processing
    INT 21H
A10MAIN ENDP
;
B10 PROC NEAR
    CALL C10          ; Call C10
    ...
    RET               ; Return to
    B10 ENDP          ; caller
;
C10 PROC NEAR
    ...
    RET               ; Return to
    C10 ENDP          ; caller
;
END A10MAIN
```

The diagram illustrates the flow of control between three procedures: A10MAIN, B10, and C10. The code is organized into sections: .DATA, .CODE, and .CODE blocks for each procedure. The .CODE section for A10MAIN contains a call to B10, followed by a block of instructions (MOV AX, INT 21H), and then an endp directive. The .CODE section for B10 contains a call to C10, followed by a block of instructions (RET, B10 ENDP). The .CODE section for C10 contains a RET statement, which returns control to the caller of C10 (which is B10). The code is annotated with assembly mnemonics and comments describing the purpose of each instruction.

فصل هشتم

عملیات دودویی

دستورات بول

■ شکل کلی دستورات بولی

[label:] operator register/memory , register/memory/immediate

- اجرای این دستورات پرچم های ZF ، DF ، SF و CF را تغییر خواهد داد.
- دستورات بول که در زبان اسembly وجود دارند عبارتند
- AND حاصل بیت های متناظر را یک قرار خواهد داد اگر هر دو بیت متناظر برابر یک باشد.
- OR بیت متناظر را یک قرار خواهد داد اگر حداقل یکی از بیت ها برابر یک باشد.
- XOR نتیجه ی صفر خواهد داشت، اگر بیت های متناظر برابر باشند، و نتیجه ی یک خواهد داشت اگر بیت های متناظر مخالف هم باشند.
- TEST پرچم ها را مانند عملیات AND تنظیم خواهد کرد با این تفاوت که مقدار عملوند ادول تغییر نخواهد کرد.
- NOT فقط یک عملوند خواهد داشت از نوع ثباتی یا حافظه این دستور بر روی عملوند خود کلیه بیت های صفر را به یک و یک را به صفر تغییر خواهد داد.

Page 60 , 132

```
TITLE A08CASE (COM) Change uppercase to lowercase
.MODEL SMALL
.CODE
.ORG 100H
BEGIN: JMP A10MAIN
;-----
CONAME DB 'INTERTECH SYSTEM', '$'
;-----
A10MAIN PROC NEAR
    LEA BX , CONAME+1
    MOV CX , 15
A20:
    MOV AH , [BX]
    CMP AH , 41H
    JB A30
    CMP AH , 5AH
    JA A30
    XOR AH , 00100000B
    MOV [BX] , AH
A30:
    INC BX
    LOOP A20
    MOV AH , 09H
    LEA DX , CONAME
    INT 21H
    MOV AX , 4C00H
    INT 21H
A10MAIN ENDP
END BEGIN
```

مثال: تبدیل حروف بزرگ به کوچک

شیفت بیتها

■ دستورالعملهای شیفت، بیت های واقع در موقعیت داده شده بواسیله عملوند مقصد را بطرف چپ یا راست حرکت می دهند.

■ شکل کلی دستورات شیفت:

[label:] shift register/memory , CL/immediate

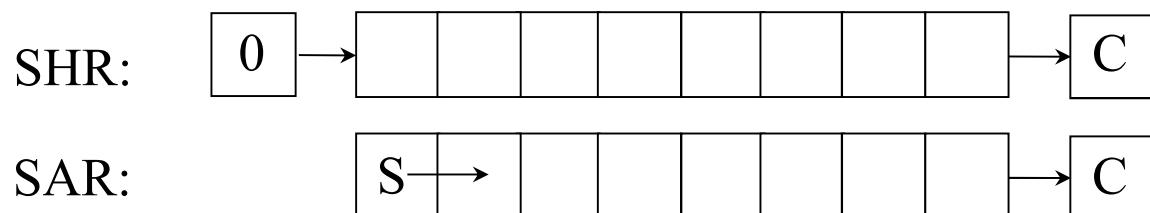
■ در پردازنده های 8086\8088 فقط شیفت یک واحدی پذیرفته شده می باشد.

■ عملوند دوم فقط باید عدد یک باشد.

■ اگر تعداد شیفت ها بیش از یک باشد باید ابتدا تعداد شیفتها را داخل ثبات CL قرار دهیم و این ثبات را در عملوند دوم دستور شیفت استفاده کنیم در پردازنده های رده بالاتر این کار لزومی ندارد.

شیفت به راست بیت‌ها

- برای این منظور دو دستور وجود دارد.
 - SHR ■
 - برای شیفت منطقی به راست (برای داده‌های بدون علامت)
 - SAR ■
 - برای شیفت محاسباتی به راست (برای داده‌های علامت دار)
 - یک واحد شیفت به راست باعث می‌شود عدد تقسیم بر ۲ شود.



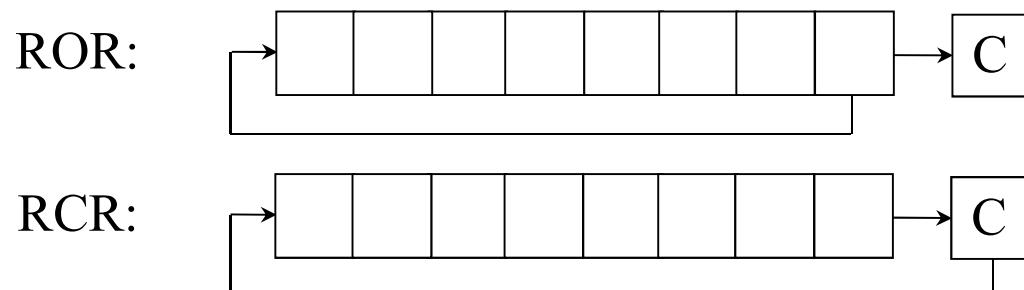
شیفت به چپ بیتها

- برای این منظور دو دستور وجود دارد.
 - SHL ■
 - برای شیفت منطقی به چپ (برای داده های بدون علامت)
 - SAL ■
 - برای شیفت محاسباتی به چپ (برای داده های علامت دار)
- یک واحد شیفت به چپ باعث می شود عدد ضرب در ۲ شود.



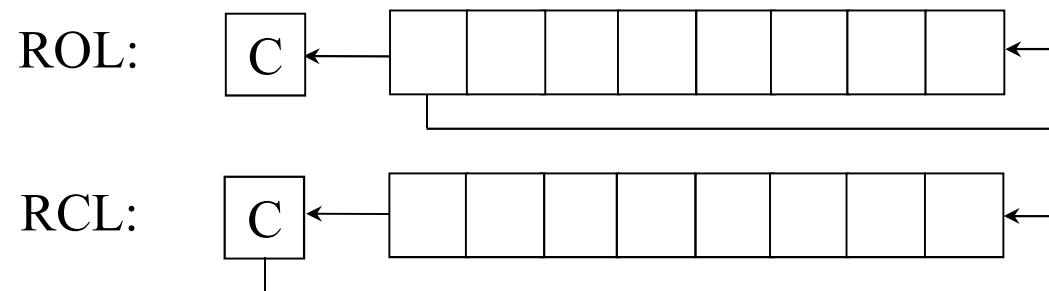
چرخش بیت ها به راست

- برای این منظور دو دستور وجود دارد.
ROR ■
- برای چرخش منطقی به راست برای داده های بدون علامت استفاده می شود
RCR ■
- برای چرخش با رقم نقلی به راست برای داده های علامت دار استفاده می شود.



چرخش بیت ها به چپ

- برای این منظور دو دستور وجود دارد.
 - ROL ■
- برای چرخش منطقی به چپ برای داده های بدون علامت استفاده می شود
 - RCL ■
- برای چرخش با رقم نقلی به چپ برای داده های علامت دار استفاده می شود.



مثال: استفاده از جدول پرش

```
TITLE A08JMPTB (EXE) Using a jump table
      .MODEL SMALL
      .STACK 64
      .DATA
0000 001E R          CUSTTAB DW    B10CDE0
0002 0025 R          DW    B11CDE1
0004 002C R          DW    B12CDE2
0006 0033 R          DW    B13CDE3
0008 003A R          DW    B14CDE4
000A 43 6F 64 65 20 30 MESSG0 DB    'Code 0 processing' , '$'
                           20 70 72 6F 63 65
                           73 73 69 6E 67 24
001C 43 6F 64 65 20 31 MESSG1 DB    'Code 1 processing' , '$'
                           20 70 72 6F 63 65
                           73 73 69 6E 67 24
002E 43 6F 64 65 20 32 MESSG2 DB    'Code 2 processing' , '$'
                           20 70 72 6F 63 65
                           73 73 69 6E 67 24
0040 43 6F 64 65 20 33 MESSG3 DB    'Code 3 processing' , '$'
                           20 70 72 6F 63 65
                           73 73 69 6E 67 24
0052 43 6F 64 65 20 34 MESSG4 DB    'Code 4 processing' , '$'
                           20 70 72 6F 63 65
                           73 73 69 6E 67 24
;-----
```

مثال: استفاده از جدول پرش

```

.CODE
.386
0000          A10MAIN PROC FAR
0000  B8 ---- R      MOV AX, @data      ; Initialize
0003  8E D8          MOV DS, AX        ; segment
0005  8E C0          MOV ES, AX        ; registers
0007  E8 000F R      CALL B10JUMP
000A  B8 4C00         MOV AX, 4C00H     ; End processing
000D  CD 21          INT 21H
000F          A10MAIN ENDP
;
000F          B10JUMP PROC NEAR
000F  B4 10          MOV AH, 10H       ; Get KB char
0011  CD 16          INT 16H        ; into AL
0013  24 07          AND AL, 00000111B ; clear left 5 bits
0015  0F B6 D8          MOVZX BX, AL    ; move AL to BX
0018  D1 E3          SHL BX, 01    ; Double value
001A  FF A7 0000 R      JMP [CUSTTAB+BX] ; Jump to cust rtne
001E  8D 16 000A R      B10CDE0: LEA DX, MESSG0 ;Code 0 routine
0022  EB 1D 90          JMP B90
0025  8D 16 001C R      B11CDE1: LEA DX, MESSG1 ;Code 1 routine
0029  EB 16 90          JMP B90
002C  8D 16 002E R      B12CDE2: LEA DX, MESSG2 ;Code 2 routine
0030  EB 0F 90          JMP B90
0033  8D 16 0040 R      B13CDE3: LEA DX, MESSG3 ;Code 3 routine
0037  EB 08 90          JMP B90
003A  8D 16 0052 R      B14CDE4: LEA DX, MESSG4 ;Code 4 routine
003E  EB 01 90          JMP B90
0041          B90 :           MOV AH, 09H      ;Display
0041  B4 09          INT 21H
0043  CD 21          RET
0045  C3
0046          B10JUMP ENDP
END A10MAIN

```

فصل نهم

مقدمه‌ای بر پردازش صفحه
کلید و صفحه نمایش

صفحه نمایش

- صفحه‌ی نمایش در حالت متنی از ۲۵ سطر و ۸۰ ستون تشکیل شده است.
- مختصات گوشه‌ی سمت چپ بالای صفحه برابر (۰,۰) و گوشه‌ی سمت راست پایین صفحه برابر (۲۴,۷۹) (در مبنای ۱۶, ۱۸, ۴F) می‌باشد.

صفحه نمایش

انتقال مکان نما

- می توان از تابع $02H$ وقفه ی شماره $10H$ استفاده کرد.
 - شماره صفحه را در ثبات BH (معمولًاً برابر صفر است)
 - شماره سطر را در ثبات DH
 - شماره ستون را در ثبات DL قرار دهیم.
- مثال: مکان نما به سطر هشتم ($08H$) و ستون پانزدهم ($0FH$) از صفحه ی شماره صفر متقل خواهد شد.

MOV AH, 02H	درخواست تنظیم مکان نما ;
MOV BH, 00	شماره صفحه صفر ;
MOV DH, 08H	سطر ۸ ;
MOV DL, 0FH	ستون ۱۵ ;
INT 10H	فراخوانی سرویس وقفه ;

صفحه نمایش

پاک کردن صفحه نمایش

- می توان از تابع 06H از وقفه ی 10H استفاده کرد. باید ثباتهایی که در زیر آمده اند به ترتیب مقداردهی شوند.
 - .06H = AH
 - = AL
 - = BH
 - = CX
 - = DX
- خصوصیات صفحه مشخص کننده رنگ قلم و رنگ پس زمینه می باشد که یک عدد یک بایتی می باشد بیت های صفر تا سه از این عدد مشخص کننده ی رنگ قلم بیت های ۴ تا ۶ مشخص کننده رنگ پس زمینه و بیت هفتم مشخص کننده حالت چشمک زن می باشد.

MOV AX, 0600H

(صفحه کامل) AH=0 (حرکت طوماری)

MOV BH, 71H

پس زمینه سفید (7)، پیش زمینه آبی (1)؛

MOV CX, 0000H

ستون : سطر بالای چپ؛

MOV DX, 184FH

ستون : سطر پایین راست؛

INT 10H

فراخوانی سرویس وقفه؛

صفحه نمایش

چاپ رشته در خروجی

■ از تابع شماره 09H وقفه ی 21H می توان استفاده کرد.

■ این تابع کل کاراکترهای رشته از اولین کاراکتر تا رسیدن به کاراکتر \$ را در خروجی چاپ می کند.

■ برای این منظور باید 09H را روی ثبات AH و آدرس آفست اولین خانه ی رشته را روی DX قرار دهیم. مثال زیر نمونه ای از کاربرد این تابع را نشان می دهد.

```
Custmsg DB 'Hello', '$'
```

```
...
```

```
Mov AH,09H
```

```
LEA DX,Custmsg
```

```
INT 21H
```

■ با فرآخوانی وقفه 21H رشته Hello که برابر Custmsg می باشد در خروجی چاپ خواهد شد.

صفحه نمایش

مثال: نمایش مجموعه
کاراکترهای ASCII ■

```

TITLE    page 60,132
A09DISAS (COM) Display ASCII character set
.MODEL   SMALL
.CODE
ORG     100H
BEGIN:  JMP    SHORT A10MAIN
ASCHAR  DB     00,'$'      ;Display character

;
; Main procedure:
-----
A10MAIN PROC   NEAR
CALL    B10SCRN    ;Clear screen
CALL    C10CURS    ;Set cursor
CALL    D10DISP    ;Display characters
MOV    AX,4C00H    ;End
INT    21H        ; processing
A10MAIN ENDP

;
; B10SCRN
B10SCRN PROC
MOV    MOV
MOV    MOV
MOV    MOV
INT    RET
ENDP

;
; C10CURS
C10CURS PROC
MOV    MOV
MOV    MOV
INT    RET
ENDP

;
; C10CUES
C10CUES PROC
MOV    MOV
MOV    MOV
INT    RET
ENDP

;
; D10DISP
D10DISP PROC
MOV    CX,256    ;Initialize 256 attentions
LEA     DX,ASCHAR ;Initialize address of ASCHAR
D20:
    PROC
    MOV    AH,09H    ;Display ASCII ASCHAR
    INT    21H
    INC    ASCHAR    ;Increment for next character
    LOOP   D20       ;Decrement CX, loop nonzero
    RET
D10DISP ENDP

D20:
    PROC
    MOV    CX,256    ;Initialize 256 attentions
    LEA     DX,ASCHAR ;Initialize address of ASCHAR
    MOV    AH,09H    ;Display ASCII ASCHAR
    INT    21H
    INC    ASCHAR    ;Increment for next character
    LOOP   D20       ;Decrement CX, loop nonzero
    RET
D10DISP ENDP

END    BEGIN

```

Display ASCII characters:

```

;Display ASCII ASCHAR
;Initialize address of ASCHAR
;Increment for next character
;Decrement CX, loop nonzero
;Return to caller .

```

صفحه کلید

تابع OAH از وقه 21H برای ورودی صفحه کلید

- باید ابتدا در بخش داده‌ای لیست پارامترهای مورد نیاز آن را مشخص کنیم. مثال:

Paralist	Label	Byte
Maxlen	DB	20
Actlen	DB	?
KBData	DB	20 Dup('')

- هنگام فراخوانی این وقه در ثبات AH مقدار 0AH و آدرس آفست لیست پارامتر را در روی DX قرار خواهیم داد . مثال:

```
Mov AH , 0AH  
LEA DX , Paralist  
INT 21H
```

مثال: برنامه پذیرش و نمایش نام

```

PAGE 60,132
TITLE A2 ; Center and display name:
;----- A2 ; -----
;----- E10CENT PROC NEAR
;----- ; PROMPT DB 'Name? ', '$' in:
;----- ; SHR DL,1      ; divideLengthby2
;----- ; NEG DL       ; revers sign
;----- ; ADD DL,40    ; add 40
;----- ; MOV DH,12    ; center row
;----- ; CALL Q20CURS ; set cursor
;----- ; MOV AH,09H
;----- ; LEA DX,KBNAME ; display name
;----- ; INT 21H
;----- ; RET
;----- E10CENT ENDP

```

A2LOOP:	MOV DX, 0000 CALL 020CURS CALL B10PRMPT CALL C10INPT CALL Q10CLR CMP ACTULEN,00 JE A30 CALL D10CODE CALL E10CENT JMP A2LOOP	; set cursor to 00,00 ; Display prompt ; provide for input of name ; clear screen ; name entered? ; no , exit ; set bell and \$; center , display name
A30:	MOV AX,4C00H INT 21H	; End processing
A10MAIN	ENDP	

فصل دهم

نکات پیشروفتہ پردازش صفحہ کلید

صفحه کلید

- صفحه کلید سه نوع اصلی کلید دارد
- کلیدهای استاندارد، شامل حروف A تا Z، شماره های ۰ تا ۹ و برخی کاراکترها مانند %، \$، # و ...
- کلیدهای تابعی توسعه یافته که شامل:
 - کلیدهای تابعی برنامه مانند <Shift>+<F1> و <Shift>+<F2> و ...
 - کلیدهای عددی با حالت Num Lock خاموش: <End>، <Home>، <Page Up>، <Page Down>، <Ins>، و <Arrows>
 - کلیدهای کنترلی <Shift>، <Ctrl>، <Alt> و <Space> که در ارتباط با سایر کلیدها عمل می کنند.
- کلیدهای کنترلی <Shift>، <Ctrl>، <Alt> و <Space> که در ارتباط با سایر کلیدها عمل می کنند.

وضعیت شیفت صفحه کلید

■ در موقعیت 40:17H یک بایت قرار گرفته که این بایت اولین بایت وضعیت شیفت صفحه کلید می‌باشد. هریک از بیت‌های این بایت وضعیت کلیدهایی را که در جدول زیر نشان داده شده مشخص خواهد کرد.

Bit	Action	Bit	Action
7	Insert active	3	<Alt> pressed
6	CapsLock state active	2	<Ctrl> pressed
5	NumLock state active	1	<Left Shift> pressed
4	Scroll Lock state active	0	<Right Shift> pressed

■ بایت دوم از وضعیت صفحه کلید برای صفحه کلید توسعه یافته در 40:18H قرار دارد.

وضعیت شیفت صفحه کلید (ادامه)

■ بایت دیگری $H:96:40$ قرار دارد که وضعیت برخی دیگر از کلیدهای صفحه را نشان میدهد. عناصری که بر ما اهمیت دارد بیت ۴ است که وقتی ۱ باشد یعنی یک صفحه کلید توسعه یافته نصب شده است.

Bit	Action	Bit	Action
7	Insert pressed	3	Ctrl/Numlock (pause) active
6	Caps Lock pressed	2	Sys Reg pressed
5	Num Lock pressed	1	Left Alt pressed
4	Scroll Lock pressed	0	Left ctrl pressed

بافر صفحه کلید

- یک عنصر سودمند در ناحیه داده BIOS در 40:1EH به نام بافر صفحه کلید است.
- بافر صفحه کلید کدهای تولید شده توسط صفحه کلید را به ترتیب نگهداری می‌کند تا اینکه وقفه‌ای (مانند وقفه 16h) از آن کلیدی را تقاضا کند. سپس بافر به ترتیب این کدها را برگشت می‌دهد.

ورودی صفحه کلید با انعکاس

تابع $01H$ از وقفه $21H$

- اگر در بافر صفحه کلید، کدی وجود داشته باشد آنرا برگشت میدهد و گرنه منتظر فشار دادن کلید از کاربر می‌ماند.
- کد کلید فشار داده شده روی AL برگشت می‌دهد.
- این تابع توانایی خواندن کلیدهای تابعی توسعه یافته (کلیدهای دو کد) را دارا می‌باشد.

MOV	AH, 01H	درخواست ورودی صفحه کلید ;
INT	21H	فراخوانی سرویس وقفه ;
CMP	AL, 00	آیا کلید تابعی توسعه یافته فشار داده شده؟ ;
JNZ	...	نه کاراکتر ; ASCII
INT	21H	بله تکرار عملیات برای خواندن کد دوم ;
...		برای کد پیماشی ;

I/O کنسل مستقیم

تابع 06H از وقهه 21H

- برای خواندن کلید از صفحه کلید استفاده می‌شود.
- تقریباً شبیه تابع 01H می‌باشد با این تفاوت که پس از تست کردن بافر صفحه کلید اگر کلیدی وجود نداشته باشد دیگر منتظر فشار دادن کلید نمی‌ماند.
- اگر در بافر کلیدی نباشد: این تابع پرچم صفر (ZF) را برابر یک قرار داده و برای ورودی منتظر نمی‌ماند.
- اگر در بافر کلیدی باشد: این عملیات کد را در ثبات AL قرار داده و پرچم صفر را برابر صفر قرار میدهد.
- این عملیات کاراکتر را بر روی صفحه نمایش منعکس نمی‌کند و همچنین کلیدهای <Ctrl>+<prtsc> یا <Ctrl>+<Break> را بررسی نمی‌کند.

ورودی مستقیم صفحه کلید بدون انعکاس

تابع 07H از وقه 21H

- این تابع شبیه تابع 01H عمل می‌کند با این تفاوت که کاراکتر را بر روی صفحه منعکس نکرده و کلید <Ctrl> + <Break> واکنش نشان نمی‌دهد.

تابع 08H از وقه 21H

- این تابع شبیه 01H عمل می‌کند با این تفاوت که کلید فشار داده شده را بر روی صفحه نمایش منعکس نمی‌کند.

ورودی صفحه کلید بافر شده

تابع $21H$ از وقفه $0AH$

- این تابع در مباحث قبلی توضیح داده شده است.

بررسی وضعیت صفحه کلید

تابع $0BH$ از وقه $21H$

- این تابع بافر صفحه کلید را بررسی کرده و اگر در بافر کلیدی در دسترس باشد در روی AL عدد FFH را قرار می‌دهد و در غیر اینصورت (هیچ کلیدی در دسترس نباشد) $00H$ را قرار خواهد داد.

پاک کردن با فر صفحه کلید و برداشتن تابع

تابع 0CH از وقفه 21H

- این تابع در ارتباط با توابع 0AH، 08H، 06H، 01H یا استفاده می‌شود.
- تابع مورد نیاز در AL قرار می‌گیرد

MOV AH, 0CH	درخواست ورودی صفحه کلید ;
MOV AL, FUNCTION	تابع مورد نیاز ;
MOV DX, ABAREA	ناحیه ورودی صفحه کلید ;
INT 21H	فراخوانی سرویس وقفه ;

خواندن یک کاراکتر

تابع `H00` از وقفه `H16`

- این تابع فقط کلیدهای صفحه کلید ۸۳ تایی را دستکاری می‌کند و ورودی از کلیدهای اضافی بر روی صفحه کلیدهای گسترش یافته مانند `<F11>` و `<F12>` نمی‌پذیرد.

بازگرداندن وضعیت شیفت جاری

تابع 02H از وقه 16H

- این تابع وضعیت شیفت صفحه کلید را که در ناحیه داده‌ای BIOS در موقعیت 40:17H قرار دارد در روی AL برگشت می‌دهد .

نوشتن بر روی صفحه کلید

تابع $05H$ از وقه $16H$

- این تابع به ما این اجازه را می‌دهد که بتوانیم کلیدی را در بافر صفحه کلید بنویسیم. همانند اینکه کلیدی فشار داده شده است.
- کاراکتر ASCII را در CH و کد پیمايش آنرا در CL وارد می‌کنیم.
- تا زمانی که بافر صفحه کلید پر شود می‌توان این عملیات را تکرار کرد.

```

TITLE      A14ASCBI (COM) Convert ASCII to binary format
.MODEL SMALL
.CODE
ORG       100H
BEGIN:    JMP     SHORT A10MAIN
;
; -----
ASCVAL    DB      '1234'           ;Data items
BINVAL    DW      0
ASCLEN    DW      4
MULFACT   DW      1
;
; -----
A10MAIN   PROC   NEAR             ;Main procedure
          CALL   B10CONV
          MOV    AX,4C00H
          INT    21H             ;End processing
A10MAIN   ENDP

B10CONV   PROC   NEAR
          MOV    BX,10            ;Mult factor
          MOV    CX,04            ;Count for loop
          LEA    SI,ASCVAL+3      ;Address of ASCVAL
B20:
          MOV    AL,[SI]           ;Select ASCII character
          AND    AX,000FH          ;Remove 3-zone
          MUL    MULFACT          ;Multiply by 10 factor
          ADD    BINVAL,AX         ;Add to binary
          MOV    AX,MULFACT        ;Calculate next
          MUL    BX                ; 10 factor
          MOV    MULFACT,AX
          DEC    SI                ;Last ASCII character?
          LOOP   B20              ; no, continue
          RET
B10CONV   ENDP
END     BEGIN

```

شكل ١٤-٥ تبدیل اعداد ASCII به قالب دودویی

```

TITLE      A14BINAS (COM) Convert binary data to ASCII
          .MODEL SMALL
          .CODE
          ORG      100H
BEGIN:    JMP      SHORT A10MAIN
;
; -----
ASCVAL    DB      4 DUP(' '), '$' ;Data items
BINVAL    DW      04D2H
; -----
A10MAIN   PROC    NEAR           ;Main procedure
          CALL    B10CONV
          MOV     AH,09H          ;Display
          LEA     DX,ASCVAL       ; ASCII value
          INT     21H
          MOV     AX,4C00H         ;End processing
          INT     21H
A10MAIN   ENDP
;
B10CONV   PROC    NEAR           ;Division factor
          MOV     CX,0010
          LEA     SI,ASCVAL+3     ;Address of ASCVAL
          MOV     AX,BINVAL        ;Get binary amount
;
B20:..    CMP     AX,CX           ;Value < 10?
          JB      B30            ; yes, exit
          XOR     DX,DX           ;Clear upper quotient
          DIV     CX              ;Divide by 10
          OR      DL,30H
          MOV     [SI],DL           ;Store ASCII character
          DEC     SI
          JMP     B20
;
B30:     OR      AL,30H          ;Store last quotient
          MOV     [SI],AL           ; as ASCII character
          RET
B10CONV   ENDP
END      BEGIN

```

شكل ١٤-٦ تبدیل اعداد باینری به قالب اصلی

page 60,132

```

TITLE A22MACR1 (EXE) Simple macros
; -----
INITZ MACRO ;Define macro
    MOV AX,@data ;Initialize segment
    MOV DS,AX ; registers
    MOV ES,AX
ENDM ;End macro

FINISH MACRO ;Define macro
    MOV AX,4C00H ;End processing
    INT 21H
ENDM ;End macro
; -----
.MODEL SMALL
.STACK 64
.DATA
0000 54 65 73 74 20 6D MESSGE DB 'Test macro instruction',13,10,'$'
        61 63 72 6F 20 69
        6E 73 74 72 75 63
        74 69 6F 6E 0D 0A
        24
; -----
0000 .CODE
BEGIN PROC FAR
    INITZ ;Macro instruction
    MOV AX,@data ;Initialize segment
    MOV DS,AX ; registers
    MOV ES,AX
    MOV AH,09H ;Request display
    LEA DX,MESSGE ;Message
    INT 21H
    FINISH
    MOV AX,4C00H ;End processing
    INT 21H
0012 CD 21 1
0014 BEGIN ENDP
END BEGIN

```

شكل ١-٢٢ دستورات ماکرو اسپل شده ساده

```

        page 60,132
TITLE A22MACR2 (EXE) Use of parameters
;
INITZ MACRO ;Define macro
    MOV AX,@data ;Initialize segment
    MOV DS,AX ; registers
    MOV ES,AX
ENDM ;End macro

PROMPT MACRO MESSGE ;Define macro
    MOV AH,09H ;Request display
    LEA DX,MESSGE ; prompt
    INT 21H
ENDM ;End macro

FINISH MACRO ;Define macro
    MOV AX,4C00H ;End processing
    INT 21H
ENDM ;End macro
;
.MODEL SMALL
.STACK 64
.DATA
0000 43 75 73 74 6F 6D MESSG1 DB 'Customer name?', '$'
    65 72 20 6E 61 6D
    65 3F 24
000F 43 75 73 74 6F 6D MESSG2 DB 'Customer address?', '$'
    65 72 20 61 64 64
    72 65 73 73 3F 24
;
.CODE
0000 BEGIN PROC FAR
    INITZ
    MOV AX,@data ;Initialize segment
    MOV DS,AX ; registers
    MOV ES,AX
    PROMPT MESSG2
    MOV AH,09H ;Request display
    LEA DX,MESSG2 ; prompt
    INT 21H
    FINISH
    MOV AX,4C00H ;End processing
    INT 21H
0012 CD 21 1
0014 BEGIN ENDP
END BEGIN

```

شکل ۲۲-۲ استفاده از پارامترهای ماکرو

```

page 60,132
TITLE A22MACR4 (EXE) Use of LOCAL
; -----
INITZ MACRO ;Define macro
    MOV AX,@data ;Initialize segment
    MOV DS,AX ; registers
    MOV ES,AX
ENDM ;End macro
DIVIDE MACRO DIVIDEND,DIVISOR,QUOTIENT
    LOCAL COMP
    LOCAL OUT
;     AX = div'd, BX = divisor, CX = quotient
    MOV AX,DIVIDEND ;Set dividend
    MOV BX,DIVISOR ;Set divisor
    SUB CX,CX ;Clear quotient
COMP:
    CMP AX,BX ;Dividend < divisor?
    JB OUT ; yes, exit
    SUB AX,BX ;Dividend - divisor
    INC CX ;Add to quotient
    JMP COMP
OUT:
    MOV QUOTIENT,CX ;Store quotient
ENDM ;End macro
FINISH MACRO ;Define macro
    MOV AX,4C00H ;End processing
    INT 21H
ENDM ;End macro
; -----
.MODEL SMALL
.STACK 64
.DATA
    0096 DIVDND DW 150 ;Dividend
    001B DIVSOR DW 27 ;Divisor
    0000 QUOTNT DW ? ;Quotient
; -----
.CODE
BEGIN PROC FAR
    .SALL
    INITZ
    .LALL
    DIVIDE DIVDND,DIVSOR,QUOTNT
;     AX = div'd, BX = divisor, CX = quotient
    MOV AX,DIVDND ;Set dividend
    MOV BX,DIVSOR ;Set divisor
    SUB CX,CX ;Clear quotient
    1 ??0000:
        3B C3 CMP AX,BX ;Dividend < divisor?
        72 05 JB ??0001 ; yes, exit
        2B C3 SUB AX,BX ;Dividend - divisor
        41 . INC CX ;Add to quotient
        EB F7 JMP ??0000
    1 ??0001:
        89 0E 0004 R 1 MOV QUOTNT,CX ;Store quotient
    .SALL
    FINISH
BEGIN ENDP
END BEGIN

```

شکل ۴-۶ استفاده از پیش پردازنده LOCAL

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِيْمِ